

FEE TRANSMITTAL for FY 2004

Effective 10/01/2003. Patent fees are subject to annual revision.

Applicant claims small entity status. See 37 CFR 1.27

TOTAL AMOUNT OF PAYMENT | (\$) 130.00

Complete if Known

Application Number	10/757,958
Filing Date	January 13, 2004
First Named Inventor	OGASAWARA, Hiroshi
Examiner Name	Unassigned
Art Unit	2122
Attorney Docket No.	16869K-103400US

METHOD OF PAYMENT (check all that apply)

Check Credit Card Money Order Other None
 Deposit Account:

Deposit Account Number 20-1430

Deposit Account Name Townsend and Townsend and Crew LLP

The Director is authorized to: (check all that apply)

Charge fee(s) indicated below Credit any overpayments
 Charge any additional fee(s) or any underpayment of fee(s)
 Charge fee(s) indicated below, except for the filing fee to the above-identified deposit account.

FEE CALCULATION

1. BASIC FILING FEE

Large Entity | Small Entity

Fee Code	Fee (\$)	Fee Code	Fee (\$)	Fee Description	Fee Paid
1001	770	2001	385	Utility filing fee	
1002	340	2002	170	Design filing fee	
1003	530	2003	265	Plant filing fee	
1004	770	2004	385	Reissue filing fee	
1005	160	2005	80	Provisional filing fee	

SUBTOTAL (1) (\$0.00)

2. EXTRA CLAIM FEES FOR UTILITY AND REISSUE

Total Claims	Independent Claims	Multiple Dependent	Extra Claims	Fee from below	Fee Paid

Large Entity | Small Entity

Fee Code	Fee (\$)	Fee Code	Fee (\$)	Fee Description
1202	18	2202	9	Claims in excess of 20
1201	86	2201	43	Independent claims in excess of 3
1203	290	2203	145	Multiple dependent claim, if not paid
1204	86	2204	43	** Reissue independent claims over original patent
1205	18	2205	9	** Reissue claims in excess of 20 and over original patent

SUBTOTAL (2) (\$0.00)

**or number previously paid, if greater; For Reissues, see above

FEE CALCULATION (continued)

3. ADDITIONAL FEES

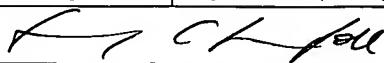
Large Entity	Fee Code	Fee (\$)	Small Entity	Fee Code	Fee (\$)	Fee Description	Fee Paid
	1051	130		2051	65	Surcharge - late filing fee or oath	
	1052	50		2052	25	Surcharge - late provisional filing fee or cover sheet	
	1053	130		1053	130	Non-English specification	
	1812	2,520		1812	2,520	For filing a request for reexamination	
	1804	920*		1804	920*	Requesting publication of SIR prior to Examiner action	
	1805	1,840*		1805	1,840*	Requesting publication of SIR after Examiner action	
	1251	110		2251	55	Extension for reply within first month	
	1252	420		2252	210	Extension for reply within second month	
	1253	950		2253	475	Extension for reply within third month	
	1254	1,480		2254	740	Extension for reply within fourth month	
	1255	2,010		2255	1,005	Extension for reply within fifth month	
	1401	330		2401	165	Notice of Appeal	
	1402	330		2402	165	Filing a brief in support of an appeal	
	1403	290		2403	145	Request for oral hearing	
	1451	1,510		1451	1,510	Petition to institute a public use proceeding	
	1452	110		2452	55	Petition to revive – unavoidable	
	1453	1,330		2453	665	Petition to revive – unintentional	
	1501	1,330		2501	665	Utility issue fee (or reissue)	
	1502	480		2502	240	Design issue fee	
	1503	640		2503	320	Plant issue fee	
	1460	130		1460	130	Petitions to the Commissioner	130
	1807	50		1807	50	Petitions related to provisional applications	
	1806	180		1806	180	Submission of Information Disclosure Stmt	
	8021	40		8021	40	Recording each patent assignment per property (times number of properties)	
	1809	770		2809	385	Filing a submission after final rejection (37 CFR § 1.129(a))	
	1810	770		2810	385	For each additional invention to be examined (37 CFR § 1.129(b))	
	1801	770		2801	385	Request for Continued Examination (RCE)	
	1802	900		1802	900	Request for expedited examination of a design application	
	Other fee (specify)						

*Reduced by Basic Filing Fee Paid **SUBTOTAL (3)**

(\$130.00)

SUBMITTED BY

Complete (if applicable)

Name (Print/Type)	Chun-Pok Leung	Registration No. (Attorney/Agent)	41,405	Telephone	650-326-2400
Signature				Date	September 13, 2004

WARNING: Information on this form may become public. Credit card information should not be included on this form. Provide credit card information and authorization on PTO-2038.



PATENT
Attorney Docket No.: 16869K-103400US
Client Ref. No.: 640/SM/mt

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re application of:

HIROSHI OGASAWARA et al.

Application No.: 10/757,958

Filed: January 13, 2004

For: METHOD OF INSTALLING
SOFTWARE ON STORAGE
DEVICE CONTROLLING
APPARATUS, METHOD OF
CONTROLLING STORAGE
DEVICE CONTROLLING
APPARATUS, AND STORAGE
DEVICE CONTROLLING
APPARATUS

Customer No.: 20350

Examiner: Unassigned

Technology Center/Art Unit: 2122

Confirmation No.: 5071

**PETITION TO MAKE SPECIAL FOR
NEW APPLICATION UNDER M.P.E.P.
§ 708.02, VIII & 37 C.F.R. § 1.102(d)**

Commissioner for Patents
P.O. Box 1450
Alexandria, VA 22313-1450

Sir:

This is a petition to make special the above-identified application under MPEP § 708.02, VIII & 37 C.F.R. § 1.102(d). The application has not received any examination by an Examiner.

(a) The Commissioner is authorized to charge the petition fee of \$130 under 37 C.F.R. § 1.17(i) and any other fees associated with this paper to Deposit Account 20-1430.

09/16/2004 SSESHE1 00000004 201430 10757958
01 FC:1460 130.00 DA

(b) All the claims are believed to be directed to a single invention. If the Office determines that all the claims presented are not obviously directed to a single invention, then Applicants will make an election without traverse as a prerequisite to the grant of special status.

(c) Pre-examination searches were made of U.S. issued patents, including a classification search, a computer database search, and a keyword search. The searches were performed on or around July 13, 2004, and were conducted by a professional search firm, Kramer & Amado, P.C. The classification search covered Classes 710 (subclasses 20, 21, 25 and 35) and 711 (subclasses 141, 143, and 165). The computer database search was conducted on the USPTO systems EAST and WEST. The keyword search was conducted in Classes 707 (subclasses 1 and 200), and 711 (subclasses 112, 113, 114, and 162). The inventors further provided two references considered most closely related to the subject matter of the present application (see references #5 and #6 below), which were cited in the Information Disclosure Statement filed with the application on January 13, 2004.

(d) The following references, copies of which are attached herewith, are deemed most closely related to the subject matter encompassed by the claims:

- (1) U.S. Patent No. 5,640,596;
- (2) U.S. Patent No. 6,549,988 B1;
- (3) U.S. Patent Publication No. 2003/0200487 A1;
- (4) U.S. Patent Publication No. 2003/0233502 A1;
- (5) U.S. Patent Publication No. 2002/0152339 A1; and
- (6) Japanese Patent Publication No. 2002-351703.

(e) Set forth below is a detailed discussion of references which points out with particularity how the claimed subject matter is distinguishable over the references.

A. Claimed Embodiments of the Present Invention

The claimed embodiments relate to a method of installing software on a storage device controlling apparatus

Independent claim 1 recites a method of installing software on a storage device controlling apparatus which includes at least one channel controller having a circuit board on which are formed a file access processing section receiving requests to input and output data in files as units from an information processing apparatus via a first network and an I/O processor outputting I/O requests corresponding to the requests to input and output data to a storage device; at least one disk controller executing input and output of data into and from the storage device in response to the I/O requests sent from the I/O processor; and a second network coupling the channel controller and the disk controller so as to be able to communicate with each other. The method comprises writing software for enabling the file access processing section to function, the software being written into the storage device by communicating with the channel controller via the second network.

Independent claim 2 recites a method of installing software on a storage device controlling apparatus which includes at least one channel controller having a circuit board on which are formed a file access processing section receiving requests to input and output data in files as units from an information processing apparatus via a first network and an I/O processor outputting I/O requests corresponding to the requests to input and output data to a storage device I/O; at least one disk controller executing input and output of data into and from the storage device in response to the I/O requests sent from the I/O processor; and a second network coupling the channel controller and the disk controller so as to be able to communicate with each other. The method comprises writing a piece of firmware into each of nonvolatile memories provided for the channel controller and the disk controller via the second network.

As discussed in the specification at page 2, lines 9-26, a conventional Network Attached Storage (NAS) has been achieved by connecting information processing apparatuses having TCP/IP communication and file system functions to a storage system without TCP/IP communication and file system functions. To make the storage system work

as a NAS, it has been required to install a piece of software on each of the storage system without the TCP/IP communication and file system functions, and the information processing apparatuses having the TCP-IP communication and file system functions, and further to perform various settings to link those pieces of software.

Embodiments of the present invention install firmware or software to make the file access processing section work in the storage device. Consequently, the storage system can provide the information processing apparatus with a function to work as a NAS. Page 4, lines 14-17. In a specific embodiment as shown in Fig. 1, a storage system 600 includes storage devices 300 and a storage device controlling apparatus 100 which has channel controllers (CHNs) 110 and disk controllers 140. In the embodiment shown in Fig. 12, the channel controllers 110 each include a network interface section 111 for processing file access from the information processing apparatus 2 via a first network which may be a LAN 400, and an input-output controller 114 for processing I/O. Page 36, line 19. As seen in Fig. 1, a second network which is an internal LAN 151 couples the channel controllers 110 and the disk controllers 140. Page 36, line 24.

One way to make the storage system 600 function as a NAS is to install an OS 701 for execution by CHNs 110, micro-programs (firmware) for execution by the CHNs 110 and the disk controllers 140, application programs such as the volume manager 707, the file system program 703, and the NAS manager 706 for execution by the CHNs 110, and a remote copy control program 750, a duplication management program 760, and the like for execution by the disk controllers 140 as necessary. Page 35, lines 2-10. Micro-programs 770, a loader 771, an installer 772, and an OS 773 are stored in the memory 162 are stored to be installed. One of the micro-programs 770 is written in NVRAMs 115 of CHNs 110, and the other is written into NVRAMs 144 of the disk controllers 140. The former is a program for controlling I/O processors 119 of CHNs 110. The latter is a program for controlling CPUs 142 of the disk controllers 140. The loader 771 and the installer 772 are programs used for CHNs 110 to read in the OS 773 stored in the managing terminal 160. The OS 773 is installed in a system LU provided in the storage device 330 for each CHN 110. Page 36, line 24 to page 37, line 8; and Fig. 15. The details of a specific embodiment of the installing procedure is illustrated in Fig. 18 and described at page 38, line 25 to page 41, line 20. By

the specific installing method, firmware and the OS 773 can be installed smoothly in the procedure.

One benefit that may be derived is that the channel controllers in the storage system can be set as NAS channel controllers, so that the storage system can function as a NAS. Page 41, lines 21-23.

B. Discussion of the References

None of the following references disclose or suggest a storage device controlling apparatus which includes a first network that couples an information processing apparatus with at least one channel controller, and a second network that couples the at least one channel controller with at least one disk controller to allow them to communicate with each other; and writing software for enabling the file access processing section to function, wherein the software is written into the storage device by communicating with the channel controller via the second network. Nor do the references teach writing a piece of firmware into each of nonvolatile memories provided for the channel controller and the disk controller via the second network.

1. U.S. Patent No. 5,640,596

This reference discloses a data input/output control method. The I/O controller and devices are connected by a single channel path or a plurality of channel paths. An I/O request 130 issued from a higher-rank apparatus (not shown) is accepted by the I/O processor 101 (step 204). Then, a judgment is made by the content of the I/O request 130 to determine a channel path through which data transfer is to be performed (step 205). This judgment is performed by searching the channel path control table 103. If there is a waiting I/O request which uses the channel path, which is the usual case, a plurality of I/O requests which use the channel path among all the I/O requests registered in the I/O request queues 122 are picked up (step 211) and channel programs and write data corresponding to the respective picked up I/O requests are read from the main storage 121 and are collectively transferred to the disk controller 131 (step 212). A plurality of I/O requests which use the same channel path are collectively picked up from the I/O request queues 122 and transferred to the disk controller 131. The disc controller controls execution of each command included

in each transferred channel program. An overhead for reading a channel program and an overhead for exchange of commands between the input-output processor and the disc controller can be reduced so that high throughput can be provided. See column 5, line 49 to column 6, line 18.

2. U.S. Patent No. 6,549,988 B1

This reference discloses a data storage system comprising a network of PCs and a method of using the same. The primary object is to provide a high performance, scalable, data storage system using off-the-shelf standard components. The preferred embodiment comprises a network of PCs including an I/O channel adapter and network adapter and method for managing distributed cache memory stored in the plurality of PCs interconnected by the network. Another object is to provide a distributed cache that supports arbitrary reads and writes arriving via I/O channels or network links, as well as a method for sharing data between two or more heterogeneous host computers using different data formats and connected to a data storage system. The method uses a translation module that inputs a record in a format compatible with the first host and stores the translated record in a data format compatible with the second host. Sharing of data in one format and having a translation module permitting representations in different formats in cache memory provides a means for improving performance of I/O requests and saving disk storage space. Column 3, lines 34-56. Figs. 1-2 illustrate data storage system configurations, and Fig. 3 shows a PC data storage system.

3. U.S. Patent Publication No. 2003/0200487 A1

This reference discloses a storage apparatus which includes saving setting information of the storage apparatuses, transmitting the saved setting information to the storage apparatuses, receiving from the storage apparatuses results of processing for the setting information, retaining the setting information for which the processing results are in error, and executing processing for the setting information with the error. A program for controlling storage apparatuses includes a setting information saving function, a transmitting function, a receiving function, an error setting information retaining function, and an error processing executing function. The storage control terminal 10 is constituted of a computer

system. Installing and executing storage control software on a client 11 will allow it to function as a storage control terminal. See [0049]-[0058].

4. U.S. Patent Publication No. 2003/0233502 A1

This reference discloses a storage control system that has controllers mutually connected by an internal communication path. The storage control system 10 comprises: an internal communication path 20 which is for carrying out data input/output of data, alike, for example, a control bus (or a system bus) formed on a circuit board and connecting a CPU and a memory; a plurality of controllers 100, 110 connected to the internal communication path 20; a storage apparatus 120; and power units 30, 31 structured in a redundant manner. A service processor 40 connected to the controllers 100, 110 and the storage apparatus 120 carries out, for example, operation control of the controllers 100, 110 and the storage apparatus 120, various settings thereto, and/or monitoring of their operational states. When storage control system 10 receives a data input/output request inputted from an external device such as a host computer (not shown) via the external communication path 50, the processors 101 and/or 111 send, to the control memory 121 via the internal communication path 20, a data input/output command including an instruction command corresponding to the received request and data. The control memory 121 receives and stores this command. Having received the interrupt request, the device interface 123 writes-in, to the storage resource 122, the above-mentioned write data stored in the cache memory 124 at an appropriate timing. See [0054] and [0060]-[0062].

5. U.S. Patent Publication No. 2002/0152339 A1

This reference relates to a direct access storage system with a combined block interface and file interface access. It provides a storage system with direct access to storage devices that can be shared between a block interface and a file interface. As Fig. 1 shows, the storage controller 14 includes four types of interface adaptors: a SCSI interface adaptor 26, a NFS interface adaptor 28, a CIFS interface adaptor 30, and a HTTP interface adaptor 32. Each is configured to handle a specific protocol. Accordingly, the SCSI interface adaptor 26 is configured to receive, from the host system 12, SCSI or block system protocol type input/output requests. As is conventional, a block system protocol request will include a

logical unit number, a block identification (ID) within the specified logical unit, and data link. File system protocol requests, depending upon type, are received by the NFS, CIFS, and/or HTTP interface adaptors 28, 30, and 32. File system protocol requests will typically utilize an upper layer protocol of TCP/IP that includes an identification of a specific file name rather than a logical unit number. See [0021].

6. Japanese Patent Publication No. 2002-351703

This reference discloses a file data backup method and file data copying method of a storage device. The storage device utilizes the drive capacity in the coexisting environment of block form data and of file form data. A block data input/output processing part 10-a converts block data and an address from a fiber channel port 50 to a data format inside of the storage device 1. A file data input/output processing part 10-b converts file data and an address from an Ethernet (registered mark) to the data format of the file system 20. The file system 20 indexes the address of a logical volume 35-b from the address of the system 20 and converts the file data into block data. A logical volume management part 30 indexes the address of a logical volume 35-a for writing the block data from the address outputted by a processing part 10-a, converts this address or the address from the file system 20 to a physical address and writes/reads data to a drive.

(f) In view of this petition, the Examiner is respectfully requested to issue a first Office Action at an early date.

Respectfully submitted,



Chun-Pok Leung
Reg. No. 41,405

TOWNSEND and TOWNSEND and CREW LLP
Two Embarcadero Center, 8th Floor
San Francisco, California 94111-3834
Tel: 650-326-2400
Fax: 415-576-0300
Attachments
RL:rl
60282663 v1

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2002-351703
 (43)Date of publication of application : 06.12.2002

(51)Int.CI. G06F 12/00
 G06F 3/06
 G06F 12/16

(21)Application number : 2001-156724 (71)Applicant : HITACHI LTD
 (22)Date of filing : 25.05.2001 (72)Inventor : FUJIMOTO KAZUHISA

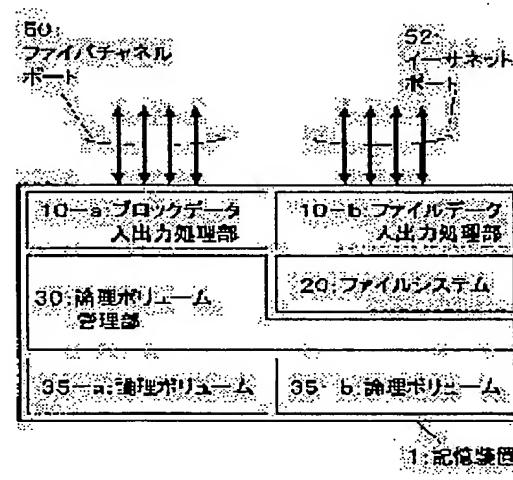
(54) STORAGE DEVICE, FILE DATA BACKUP METHOD AND FILE DATA COPYING METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a storage device which is easy to manage by effectively utilizing a drive capacity in the coexisting environment of the storage device of block form data and that of file form data.

SOLUTION: A block data input/output processing part 10-a converts block data and an address from a fiber channel port 50 to a data format inside of the storage device 1. A file data input/output processing part 10-b converts file data and an address from an Ethernet (registered mark) to the data format of the file system 20. The file system 20 indexes the address of a logical volume 35-b from the address of the system 20 and converts the file data into block data. A logical volume management part 30 indexes the address of a logical volume 35-a for writing the block data from the address outputted by a processing part 10-a, converts this address or the address from the file system 20 to a physical address and writes/reads data to a drive.

図1



1. 記憶装置

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

* NOTICES *

Japan Patent Office is not responsible for any damages caused by the use of this translation.

1. This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
2. **** shows the word which can not be translated.
3. In the drawings, any words are not translated.

CLAIMS

[Claim(s)]

[Claim 1] Two or more drives which memorize data. A means to manage the storage region on the aforementioned two or more drives. The port which is the storage equipped with the above, and outputs and inputs block data, The port which outputs and inputs file data, and the radial transfer means of block data, It has the file system which has the function to perform the radial transfer means of file data, and the interconversion of file data and block data. The data outputted and inputted from the port which outputs and inputs the aforementioned block data The writing or read-out to the aforementioned storage region is performed through the radial transfer means of the aforementioned block data, and a means to manage the aforementioned storage region. The data outputted and inputted from the port which outputs and inputs the aforementioned file data are characterized by performing the writing or read-out to the aforementioned storage region through a means to manage the radial transfer means, the aforementioned file system, and the aforementioned storage region of the aforementioned file data.

[Claim 2] It is the storage characterized by consisting of the first storage region which memorizes the data with which the storage region of the aforementioned storage is outputted and inputted as block data in storage according to claim 1, and the second storage region which memorizes the data outputted and inputted as file data.

[Claim 3] Storage characterized by having a means to divide the storage region of the aforementioned storage into the first storage region of the above, and the second storage region of the above, in storage according to claim 2.

[Claim 4] Storage characterized by having a means by which a means to divide the aforementioned storage region assigns a part of first storage region of the above to the second storage region of the above, changes it, and carries out it in storage according to claim 3, and the means which assigns a part of second storage region of the above to the first storage region of the above, changes it, and carries out it.

[Claim 5] It is the storage characterized by consisting of the first storage region which memorizes the data with which the storage region of the aforementioned storage is outputted and inputted as block data in storage according to claim 1, the second storage region which memorizes the data outputted and inputted as file data, and the third storage region belonging to neither the aforementioned first nor the second storage region.

[Claim 6] Storage characterized by having a means to divide the storage region of the aforementioned storage into the first storage region of the above, the second storage region of the above, and the third storage region of the above, in storage according to claim 5.

[Claim 7] Storage characterized by having a means by which a means to divide the aforementioned storage region assigns, changes and makes a part of third storage region of the above the first storage region of the above, or the second storage region of the above in storage according to claim 6 if needed.

[Claim 8] The total of the aforementioned port which the aforementioned storage has in the storage of either a claim 1 or the claim 7 given in a claim is storage characterized by the number of connections which is being fixed and processes I/O of block data in it, and the number of

ports which processes I/O of file data being adjustable.

[Claim 9] Two or more drives which memorize data. A means to manage the storage region on the aforementioned two or more drives. Two or more ports which are the storage equipped with the above, and output and input an Internet Protocol packet, It has the file system which has the function to perform the radial transfer means of block data and file data, and the interconversion of file data and block data. two or more aforementioned ports It is divided into the first port group which outputs and inputs block data, and the second port group which performs I/O of file data. The data outputted and inputted from the port group of the above first The writing or read-out to the aforementioned storage region is performed through the radial transfer means of the aforementioned block data and file data, and a means to manage the aforementioned storage region. The data outputted and inputted from the port group of the above second are characterized by performing the writing or read-out to the aforementioned storage region through a means to manage the radial transfer means, the aforementioned file system, and the aforementioned storage region of the aforementioned block data and file data.

[Claim 10] It is the storage characterized by consisting of the first storage region which memorizes the data with which the storage region of the aforementioned storage is outputted and inputted as block data in storage according to claim 9, and the second storage region which memorizes the data outputted and inputted as file data.

[Claim 11] Two or more drives which memorize data. A means to manage the storage region on the aforementioned two or more drives. Two or more ports which are the storage equipped with the above, and output and input an Internet Protocol packet, It has the file system which has the function to perform the radial transfer means of block data and file data, and the interconversion of file data and block data. The data with which the radial transfer means of the aforementioned block data and file data is outputted and inputted discriminate block data or file data. It has the function processed as block data or file data. Block data performs the writing or read-out to the aforementioned storage region through the radial transfer means of block data and file data, and a means to manage the aforementioned storage region. File data is characterized by performing the writing or read-out to the aforementioned storage region through a means to manage the radial transfer means, the aforementioned file system, and the aforementioned storage region of block data and file data.

[Claim 12] It is the storage characterized by consisting of the first storage region which memorizes the data with which the storage region of the aforementioned storage is outputted and inputted as block data in storage according to claim 11, and the second storage region which memorizes the data outputted and inputted as file data.

[Claim 13] Storage with which a means to manage the aforementioned storage region is characterized by managing the aforementioned storage region as a logical volume in the storage of either a claim 1 or the claim 12 given in a claim.

[Claim 14] It is the backup method of the file data between the storage which memorizes other block data connected with storage according to claim 2 through the port which outputs and inputs the block data of this storage. The port which performs I/O of the means and the radial transfer means of block data of managing the aforementioned storage region of the storage of the claim 2 aforementioned publication, and block data is minded. The backup method of the file data characterized by outputting and inputting the data of the second storage region which memorizes the file data of the storage of the claim 2 aforementioned publication to the storage which memorizes block data besides the above.

[Claim 15] It is the backup method of the file data between the storage which memorizes other block data connected with storage according to claim 10 through the port which outputs and inputs the block data of this storage. The port which outputs and inputs the Internet Protocol packet the radial transfer means of file data and for a means to manage the aforementioned storage region of the storage of the claim 10 aforementioned publication, block data, and block data is minded. The backup method of the file data characterized by outputting and inputting the data of the second storage region which memorizes the file data of the storage of the claim 10 aforementioned publication to the storage which memorizes block data besides the above.

[Claim 16] It is the backup method of the file data between the storage which memorizes other

block data connected with storage according to claim 12 through the port which outputs and inputs the block data of this storage. The port which performs I/O of the radial transfer means of the means, the block data, and the file data which manage the aforementioned storage region of the storage of the claim 12 aforementioned publication, and an Internet Protocol packet is minded. The backup method of the file data characterized by outputting and inputting the data of the second storage region which memorizes the file data of the storage of the claim 12 aforementioned publication to the storage which memorizes block data besides the above.

[Claim 17] The storage (following, the first storage) of the first claim 2 aforementioned publication, and the storage of the second claim 2 aforementioned publication Are the copy method which copies file data in between, and the port which outputs and inputs the aforementioned file data beforehand is minded. (The following, the second storage) To the aforementioned file system of the second storage of the above, from the aforementioned file system of the first storage of the above Notify the portion set as the copy object in the storage region of the above second, and the port which performs a means to manage the aforementioned storage region, the radial transfer means of block data, and I/O of block data is minded after that. The copy method of the file data characterized by copying the portion for a copy of the aforementioned storage region to the second storage of the above from the first storage of the above.

[Claim 18] The storage (following, the first storage) of the first claim 10 aforementioned publication, and the storage of the second claim 10 aforementioned publication Are the copy method which copies file data in between, and the port which outputs and inputs the Internet Protocol packet for the aforementioned file data beforehand is minded. (The following, the second storage) To the aforementioned file system of the second storage of the above, from the aforementioned file system of the first storage of the above A means to notify the portion set as the copy object in the storage region of the above second, and to manage the aforementioned storage region after that, The port which outputs and inputs the radial transfer means of block data and file data and the Internet Protocol packet for block data is minded. The copy method of the file data characterized by copying the portion for a copy of the aforementioned storage region to the second storage of the above from the first storage of the above.

[Claim 19] The storage (following, the first storage) of the first claim 12 aforementioned publication, and the storage of the second claim 12 aforementioned publication Are the copy method which copies file data in between, and the port which outputs and inputs the aforementioned Internet Protocol packet beforehand is minded. (The following, the second storage) To the aforementioned file system of the second storage of the above, from the aforementioned file system of the first storage of the above A means to notify the portion set as the copy object in the storage region of the above second, and to manage the aforementioned storage region after that, The port which performs the radial transfer means of block data and file data and I/O of an Internet Protocol packet is minded. The copy method of the file data characterized by copying the portion for a copy of the aforementioned storage region to the second storage of the above from the first storage of the above.

[Translation done.]

* NOTICES *

Japan Patent Office is not responsible for any damages caused by the use of this translation.

1. This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
2. *** shows the word which can not be translated.
3. In the drawings, any words are not translated.

DETAILED DESCRIPTION

[Detailed Description of the Invention]

[0001] [The technical field to which invention belongs] this invention relates to the storage which stores data in a drive, the storage which output and input data in block data form in a detail, and the storage which output and input data in file data form more.

[0002] [Description of the Prior Art] Data practical use is bearing the important role on the corporate strategy by the spread of the cooperation between companies represented with the present information society by the electronic commerce between companies through the Internet, and supply chain management. The storage system in which information is stored in such a background is central existence of IT plat form and *****. Moreover, the cost which maintenance of a storage system and management take with the explosive increase in amount of information is also increasing rapidly. For this reason, it makes system-wide employment, maintenance, and management easy, and is in the inclination which cuts down TCO (Total Cost of Ownership) while each company centralizes the server group connected with a storage system and it in a data center, makes data sharing from various servers possible and performs unitary management of data.

[0003] The storage area network (it abbreviates to SAN (Storage Area Network) hereafter) which is a network only for storage which connects between two or more servers and two or more storage with many-to-many using the switch the fiber channel which is the interface which connects between storage with a server as a method of sharing the data stored in the storage group, and for fiber channels from various server groups is known. The storage connected with SAN represented by the disk array outputs [while the application performed on a server treats data as data of file format] and inputs for data as data of block form. Therefore, in case data are outputted and inputted between a server and storage, the file system on a server changes the data of file format into the data of block form, and performs the I/O to storage through SAN.

[0004] On the other hand, recently, network connection type storage (it omits Following NAS (NetworkAttached Storage)) is spreading rapidly as a method of sharing the data stored in storage from various servers. NAS has a file system in storage, and the data of file format are changed into the data of block form as data of file format, and the data of file format are changed into the data of block form in the file system in NAS, and it memorizes them to a drive. Therefore, NAS is connected to LAN (Local Area Network) which has permeated as a general network which communicates between servers. As mentioned above, SAN and NAS have spread as a means to share data, and as shown in drawing 2, the environment where NAS7 connected with the storage represented within a data center by the disk array equipment 6 connected with SAN2 of FC (fiber channel) base and LAN3 is intermingled is circulated.

[0005] Moreover, although it said above that SAN is the network which used as the base the fiber channel which exchanges the data of block form The Internet Protocol (it omits Following IP (Internet Protocol)) communication currently generally used in communication between the host servers 1 performed through LAN3 is used now. Standardization of the method for

outputting and inputting the data of the block form between a host server and storage is advanced, and it is thought that SAN9 which used Ethernet as the base spreads in the future. In this case, a bird clapper can be considered by the environment where disk array equipment 6 and NAS7 are intermingled with a gestalt as shown in drawing 3. In order that NAS7 connected to LAN3 may exchange a lot of data between the host servers 1, it presses the load of LAN3 and has possibility of enough of checking communication between the important host servers 1. Therefore, when SAN9 of the Ethernet base spreads, NAS7 shown in drawing 3 can consider the gestalt connected to the direction of SAN9 of the Ethernet base.

[0006]

[Problem(s) to be Solved by the Invention] As shown in drawing 2 and drawing 3, although gestalten differ, respectively the environment where disk array equipment 6 and NAS7 are intermingled in a data center is considered to spread increasingly from now on. Thus, in the environment where a different-species system exists separately, there is a problem that the maintenance control of a system becomes complicated, moreover, disk array equipment 6 and NAS7 — also in which, since it is data of block form which are memorized to a drive, it is theoretically possible to share the drive for memorizing data However, since it was a separate system conventionally, there was a problem that it was difficult to share a drive. Moreover, in NAS, there was a problem that backup and the copy of data were slow, compared with storage, such as disk array equipment which exchanges the data of block form directly without minding a file system, since a file system is minded for data with other storage. Possible [a deployment of drive capacity], management of a system offers easy storage and the purpose of this invention has it in cutting down TCO of storage. More specifically, in the mixture environment of the block formal data storage equipment represented by disk array equipment and the file-format data storage equipment represented by NAS, a deployment of drive capacity is possible for the purpose of this invention, and it is to offer the storage which can accelerate backup and the copy of offering the storage with which management was simplified, and file-format data.

[0007]

[Means for Solving the Problem] In the storage which has a means to manage two or more drives which memorize data, and the storage region on the aforementioned purpose The port which outputs and inputs block data, the port which performs I/O of file data. The radial transfer means of block data, the radial transfer means of file data. And the data outputted and inputted from the port which is equipped with the file system which has the function to perform the interconversion of file data and block data, and outputs and inputs the aforementioned block data. The writing or read-out to the aforementioned storage region is performed through the radial transfer means of the aforementioned block data, and a means to manage the aforementioned storage region. The data outputted and inputted from the port which outputs and inputs the aforementioned file data are made to perform the writing or read-out to the aforementioned storage region through a means to manage the radial transfer means, the aforementioned file system, and the aforementioned storage region of the aforementioned file data. Moreover, the first storage region which memorizes the data with which the storage region of the aforementioned storage region which memorizes the data outputted and inputted as block data. It consists of the second storage region of the aforementioned storage into the first storage region of the above, and the second storage region of the above. It is made to have a means by which a means to divide the aforementioned storage region assigns a part of first storage region of the above to the second storage region of the above, changes it, and carries out it, and the means which assigns a part of second storage region of the above to the first storage region of the above, changes it, and carries out it. Moreover, the first storage region which memorizes the data with which the storage region of the above, and the second storage region of the above. It is made to have a means by which a means to divide the aforementioned storage region assigns a part of first storage region of the above to the second storage region of the above, changes it, and carries out it, and the means which assigns a part of second storage region of the above to the first storage region of the above, changes it, and carries out it.

2003/06/16

above, and is made to have a means by which a means to divide the aforementioned storage region assigned, changed and makes a part of third storage region of the above the first storage region of the above, or the second storage region of the above if needed. Moreover, it is fixed and the total of the aforementioned port which the aforementioned storage has is made to make adjustable the number of connections which processes I/O of block data in it, and the number of ports which processes I/O of file data. Moreover, it sets to the storage which has a means to manage two or more drives which memorize data, and the storage region on the aforementioned two or more drives. The radial transfer means of two or more ports which output and input an Internet Protocol packet, block data, and file data. It has the file system which has the function to perform the interconversion of file data and block data, and two or more aforementioned ports It is divided into the first port group which outputs and inputs block data, and the second port group which performs I/O of file data. The data outputted and inputted from the port group of the above first. The writing or read-out to the aforementioned storage region is performed through the radial transfer means of the aforementioned block data and file data, and a means to manage the aforementioned storage region. The data outputted and inputted from the port group of the above second are made to perform the writing or read-out to the aforementioned storage region through a means to manage the radial transfer means, the aforementioned file system, and the aforementioned storage region of the aforementioned block data and file data. Moreover, it sets to the storage which has a means to manage two or more drives which memorize data, and the storage region on the aforementioned two or more drives. The radial transfer means of two or more ports which output and input an Internet Protocol packet, block data, and file data. And it has the file system which has the function to perform the interconversion of file data and block data. The data with which the radial transfer means of the aforementioned block data and file data is outputted and inputted discriminate block data or file data. It has the function processed as block data or file data. Block data performs the writing or read-out to the aforementioned storage region through the radial transfer means of block data and file data, and a means to manage the aforementioned storage region. The file data is made to perform the writing or read-out to the aforementioned storage region through a means to manage the radial transfer means, the aforementioned file system, and the aforementioned storage region of block data and file data.

[0008] [Embodiments of the Invention] Hereafter, the example of this invention is explained using a drawing.

<Example 1> One example of this invention is shown in drawing 1, drawing 4, and drawing 7. this example describes the case where the unit which manages the storage region of storage 1 is a logical volume. About other cases, the same effect is acquired by applying the view of this example. Drawing 1 shows the logical organization of storage 1. Storage 1 consists of the Ethernet port 52 of four fiber channel ports [50 or 4], block data radial transfer section 10-a, file data radial transfer section 10-b, the logical volume Management Department 30, a file system 20, logical volume 35-a, and b. Logical volume 35-a and b are formed on the physical address of two or more drives of the logical volume Management Department 30, the logical volume Management Department 30 manages the storage region on these two or more drives, and the table (it abbreviates to an address translation table hereafter) which matches the address of a logical volume and the physical address on a drive in the logical volume Management Department 30 is held (not shown). A logical volume is divided into logical volume 35-a for data (it abbreviates to block data hereafter) storage of block form, and logical volume 35-b for data (it abbreviates to file data hereafter) storage of file format. Here, if the fiber channel port 50 is a port which can output and input block data, such as for example, not only this but a SCSI port, it is satisfactory. Moreover, if an Ethernet port is a port which can output and input not only this but file data, it is satisfactory.

[0009] One of the main examples of mounting composition of the logical organization of drawing 1 is shown in drawing 7. Storage 1 consists of four RAID modules 42 which have one fiber channel port 50, respectively, one file server 40 which has four Ethernet ports 52, and two or more drives 44. A file server 40 and four RAID modules 42 are connected by four fiber channels

4. Here, it does not pass over the above-mentioned number in the one example, and there is what limits the number above. [no] If the correspondence relation between the logical organization of drawing 1 and the mounting composition of drawing 7 is explained, the block data radial transfer section [10-a] in drawing 1 and logical volume Management Department (30) correspond to the RAID module (42) in drawing 7 mostly. The file data radial transfer section [10-b] and the file system (20) in drawing 1 correspond to the file server (40) in drawing 7 mostly, and the output of a file server (40) is connected to a RAID module (42) by the fiber channel. The logical volume (35-a, 35-b) corresponds to the drive (44). [0010] Here, although the total of the port which storage 1 has is fixed to eight from a limit of the physical size of storage, the number of the fiber channel ports 50 can be increased by increasing the number of the RAID modules 42. In this case, the number of the Ethernet ports 52 where only the increment is connected with the RAID module 42 is reduced. By carrying out like this, it becomes possible to set up the number of the fiber channel ports 50, and the number of the Ethernet ports 52 according to a demand of a user. [0011] As shown in drawing 11, the RAID module 42 consists of the input/output controller 150 connected with the fiber channel shown in the fiber channel port 50 and drawing 12 by the fiber channel 4 from a file server, the drive controller 160 which leads to drive 44 by the fiber channel 4, the logical volume controller 170, and a data buffer 165. Radial transfer of block data is performed in an input/output controller 150. Moreover, by the drive controller 160, the writing and read-out processing of the block data to a drive are performed. Moreover, in a data buffer 165, the data between an input/output controller 150 and the drive controller 160 are buffered. Moreover, by the logical volume controller 170, a logical volume composition table is held and matching of the block data and the logical volume which are demanded on the table is performed. Moreover, conversion of the logical address of block data and a physical address is performed. [0012] As shown in drawing 12, a file server 40 consists of a data buffer 166 with the input/output controller 151 connected with the Ethernet port 52 with Ethernet 5, the input/output controller 152 connected with the RAID module 42 by the fiber channel 4, and a processor 180. Radial transfer of file data is performed in an input/output controller 151. Moreover, in an input/output controller 152, the writing and read-out processing of the block data to the RAID module 42 are performed. Moreover, in a data buffer 166, the data between an input/output controller 151 and an input/output controller 152 are buffered. Moreover, in the processor 180, UNIX (registered trademark) is operating as an OS and NFS (Network File System) is operating as the file system. Processing which changes into the address of block data the file data by which this file system is accessed from a host server is performed. Here, OS does not restrict a file system to NFS in addition to UNIX, either. If it has the function which File 10 (input/output request of file-format data) is received from a host server, and it is changed into Block 10 (input/output request of block formal data), and is accessed to the RAID module 42, there is no problem.

[0013] Allocation of logical volume 35-a for block data and logical volume 35-b for file data is performed by setting up the logical volume composition table in the storage 1 in which allocation of each logical volume is shown from the service processor or (it abbreviating to SVP (Service Processor) hereafter) which sets up / manages configuration information in storage 1. As a service processor, the notebook computer connected with storage 1 by LAN can be used, for example. A service processor accesses the logical volume controller 170 shown in drawing 11. At the time of initial setting of storage 1, remaining numbers of logical volumes are assigned to block data for a required number of logical volumes for file data among the total logical volumes. After working storage 1, for example, when the opening of logical volume 35-a for block data is lost and an intact logical volume is in logical volume 35-b for file data, a required number of logical volumes are assigned and changed to logical volume 35-a for block data among intact logical volume 35-b for file data by rewriting a logical volume composition table from a service

processor. Although it is natural, when [this] reverse, allocation of a logical volume is changed by rewriting a logical volume composition table. [0014] Hereafter, the writing of block data and file data and operation of each part at the time of read-out are shown. When writing in block data, block data is inputted from the fiber channel port 50. Next, by block data radial transfer section 10-a, protocol processing of a fiber channel is performed and it changes into the data format of the storage 1 interior from the data format for fiber channels. At the logical volume Management Department 30, the address of logical volume 35-a which should write in block data is deduced from the address sent together with data. Block data is written in the physical address on the drive specified by the address translation table in the logical volume Management Department 30 after that.

[0015] When reading block data, the address of power logical volume 35-a which reads block data from the address of the block data specified from the host computer is deduced. Then, data are read from the physical address on the drive specified by the address translation table in the logical volume Management Department 30, and after changing into the data format for fiber channels from the data format of the storage 1 interior and performing protocol processing of a fiber channel by block data radial transfer section 10-a, it outputs from the fiber channel port 50.

[0016] When writing in file data, file data is inputted from the Ethernet port 52. Next, by file data radial transfer section 10-b, Internet Protocol processing is performed and it changes into the data format for file system 20. In a file system 20, the address of logical volume 35-b which memorizes data is deduced from file data, and file data is changed into block data. Then, it writes in the physical address on the drive specified by the address translation table in the logical volume Management Department 30.

[0017] When reading file data, in a file system 20, the address of logical volume 35-b is deduced from the file data specified by the host computer. Then, block data is read from the physical address on the drive specified by the address translation table in the logical volume Management Department 30, and it changes into file data in a file system 20, and by file data radial transfer section 10-b, it changes into the data format for Internet Protocol from the data format for file system 20, and outputs from the Ethernet port 52.

[0018] According to this example, the disk array equipment 6 and NAS7 which are shown in drawing 2 are made intermingled in one system, and since it becomes possible to share the drive which memorizes block data and file data, a deployment of drive capacity is attained. Moreover, thereby, management of a system is simplified. It becomes possible to cut down TCO of storage by these.

[0019] Moreover, in this example, a logical volume as shown in drawing 4 can also be assigned. That is, a logical volume is divided into logical volume 35-a for block data storage, logical volume 35-b for file data storage, and logical volume 35-c belonging to neither. Allocation of a logical volume is performed like the method explained in drawing 1 by setting up the logical volume composition table in the logical volume Management Department 30 by the service processor. After working storage 1, for example, when the opening of logical volume 35-a for block data is lost, a required number of logical volumes are assigned and changed to logical volume 35-a for block data among logical volume 35-c by rewriting a logical volume composition table from a service processor. It is the same when the opening of logical volume 35-b for file data is lost. Moreover, an intact logical volume or the logical volume which it stopped using can also be assigned and changed to logical volume 35-c among logical volume 35-a or 35-b by rewriting a logical volume composition table from a service processor. According to how to assign drawing 4, even when an opening is lost to both logical volume 35-a for block data, and logical volume 35-b for file data, it becomes possible to newly add a logical volume.

[0020] <example 2> Other examples of this invention are shown in drawing 5 and drawing 8.

2003/06/16

transfer section 10-b being unified, and having Ethernet port 54-a for four block data, and Ethernet port 54-b for four file data as a port with block data and the file data radial transfer section, and a bird clapper. If an Ethernet port is a port which can output and input not only this but an Internet Protocol packet, it is satisfactory.

[0021] One of the main examples of mounting composition of the logical organization of drawing 5 is shown in drawing 8. Storage 1 consists of four RAID modules 43 which have one Ethernet port 54-a, respectively, one file server 40 which has four Ethernet port 54-b, and two or more drives 44. A file server 40 and four RAID modules 43 are connected with four Ethernet 5. Here, it does not pass over the above-mentioned number in the one example, and there is what limits the number above. [no] Here, although the total of the port which storage 1 has is fixed to eight from a limit of the physical size of storage, the number of Ethernet port 54-a can be increased by increasing the number of the RAID modules 43. In this case, the number of Ethernet port 54-b with which only the increment of Ethernet port 54-a is connected with a file server is reduced. The number of Ethernet port 54-a can be increased also by increasing the number of Ethernet port 54-a connected with one RAID module 43. On the contrary, when increasing the number of Ethernet port 54-a connected with a file server 40, the number of Ethernet port 54-a with which only the increment is connected with the RAID module 43 is reduced. By carrying out like this, it becomes possible to set up the number of Ethernet port 54-a, and the number of Ethernet port 54-b according to a demand of a user.

[0022] The composition of the RAID module 43 turns into composition which transposed the fiber channel 4 connected with an input/output controller 150 to Ethernet 5 in the RAID module 42 shown in drawing 11. An input/output controller 150 inputs the block data from Ethernet port 54-a, and the block data which changed the file data from Ethernet port 54-b by the file server 40, and was obtained. And the function to process an Internet Protocol packet is newly added to an input/output controller 150. In an input/output controller 150, for example like iSCSI, the Internet Protocol packet which put the packet of the SCSI protocol which exchanges block data on the interior is processed, the packet of the SCSI protocol in Internet Protocol is taken out, or the packet of a SCSI protocol is carried on an Internet Protocol packet. Furthermore, radial transfer of the block data in the packet of a SCSI protocol is performed. Processing of other parts is the same as that of the RAID module 42. The file server 40 is the same as that of the composition shown in drawing 12. How to assign a logical volume is the same as that of an example 1.

[0023] Hereafter, the writing of block data and file data and operation of each part at the time of read-out are shown. When writing in block data, block data is inputted from Ethernet port 54-a for block data. Next, in block data and the file data radial transfer section 11, Internet Protocol processing is performed, the packet of a SCSI protocol is taken out from an Internet Protocol packet, and the address of the block data read further is deduced. The address of power logical volume 35-a which reads block data from the address of the block data is deduced. Then, data are read from the physical address on the drive specified by the address translation table in the logical volume Management Department 30, and in block data and the file data radial transfer section 11, it changes into the data format of a SCSI protocol from the data format of the storage 1 interior. Subsequent processing is the same as that of an example 1.

[0024] When reading block data, in block data and the file data radial transfer section 11, Internet Protocol processing is performed, the packet of a SCSI protocol is taken out from an Internet Protocol packet, and the address of the block data read further is deduced. The address of power logical volume 35-a which reads block data from the address of the block data is deduced. Then, data are read from the physical address on the drive specified by the address translation table in the logical volume Management Department 30, and in block data and the file data radial transfer section 11, it changes into the data format of a SCSI protocol from the data format of the storage 1 interior, the packet of a SCSI protocol is put on an Internet Protocol packet, and it outputs from Ethernet port 54-a.

[0025] When writing in file data, file data is inputted from Ethernet port 54-b. Next, in block data and the file data radial transfer section 11, Internet Protocol processing is performed and it changes into the data format for file system 20. Subsequent processing is the same as that of an example 1.

[0026] When reading file data, it is the same as that of an example 1 except performing processing performed by file data radial transfer section 10-b in block data and the file data example 1 except for block data radial transfer section 10-a of drawing 1 and file data radial

radial transfer section 11. According to this example, the disk array equipment 6 and NAS7 which are shown in drawing 3 are made intermingled in one system, and since it becomes possible to share the drive which memorizes block data and file data, a deployment of drive capacity is attained. Moreover, thereby, management of a system is simplified. It becomes possible to cut down TCO of storage by these. Moreover, also in this example, a logical volume as shown in drawing 4 can be assigned.

[0028] <example 3> Other examples of this invention are shown in drawing 8 and drawing 13. this example describes the case where the unit which manages the storage region of storage is a logical volume. About other cases, the same effect is acquired by applying the view of this example. Drawing 6 shows other logical organization of storage 1. The logical organization of the storage 1 shown in drawing 6 is the same as that of the composition shown in drawing 5 of an example 2 except for having four block data and the Ethernet port 56 of file data common use as a port. If an Ethernet port is a port which can output and input not only this but an Internet Protocol packet, it is satisfactory.

[0028] One of the main examples of mounting composition of the logical organization of drawing 6 is shown in drawing 13. Storage 1 consists of one IP (Internet Protocol) switch 46 which has four block data and the Ethernet port 56 of file data common use, four RAID modules 43, one file server 40, and two or more drives 44. IP switch 46 and four RAID modules 43 are connected with four Ethernet 5. Moreover, a file server 40 and four RAID modules 43 are connected by four fiber channels 4. Moreover, IP switch 46 and a file server 40 are connected with two Ethernet 5. IP switch 46 judges whether the data inputted from the Ethernet port 56 are block data, or it is file data, in the case of block data, outputs it at the RAID module 43, and, in the case of file data, is outputted at a file server 40. In a file server 40, file data is changed into block data and it outputs to the RAID module 43. Here, it does not pass over the above-mentioned number in the one example, and it does not limit the number above. The RAID module 43 is the same as that of the composition of the RAID module 43 stated in the example 2, and a function. The file server 40 is the same as that of the composition shown in drawing 12. How to assign a logical volume is the same as that of an example 1.

[0029] Hereafter, the writing of block data and file data and operation of each part at the time of read-out are shown. In this example, block data and file data are inputted from the common Ethernet port 56. And in block data and the file data radial transfer section, Internet Protocol processing is performed and the packet the packet for block data or for file data is discriminated by the port number shown in the TCP packet in an Internet Protocol packet. Subsequent processing performs operation shown in the example 2 according to either block data or the file data, and same operation. According to this example, the disk array equipment 6 and NAS7 which are shown in drawing 3 are made intermingled in one system, and since it becomes possible to share the drive which memorizes block data and file data, a deployment of drive capacity is attained. Moreover, thereby, management of a system is simplified. It becomes possible to cut down TCO of storage by these. Moreover, also in this example, a logical volume as shown in drawing 4 can be assigned.

[0030] <example 4> The method of high-speed backup of the file data in this invention is shown in drawing 9. this example describes the case where the unit which manages the storage region of storage is a logical volume. About other cases, the same effect is acquired by applying the view of this example. Drawing 9 shows the example which backs up the file data of the storage 1 of drawing 1 stated in the example 1 to a tape unit 60 by the SAN2 course of FC (fiber channel) base. A tape unit 60 has the interface of both the fiber channel 4, and performs writing/read-out of block data. The host server 1 has the interface of both the fiber channel 4 and Ethernet 5. The host server 1 is LAN3 and Ethernet port 52 course, specifies the directory of the file data which backs up and publishes a backup demand to storage 1. The file system 20 which received the demand deduces the logical volume for backup from the file directory for backup, and notifies the logical volume Management Department 30 of object volume, and a demand is published [backing up as block data, and]. The logical volume Management Department 30 which received the demand reads data from the physical address on the drive of the demand logical volume specified by the address translation table. After changing the read

data into the data format for fiber channels from the data format of the storage 1 interior by block data radial transfer section 10-a and performing protocol processing of a fiber channel, from the fiber channel port 50, by the SAN2 course of FC base, it transmits to a tape unit 60 and records on it.

[0031] The feature of this example is backing up file data by the data path 101 shown in drawing 9, without minding a file system 20. Generally, since a tape unit performed only writing/read-out of block data, when file data was backed up, it needed to back up data to the tape unit as block data through the server which has a file system. When drawing 9 explains, it is the way the host server 1 reads the file data for backup from storage 1 by LAN3 course, and writes in a tape unit 60 via SAN of FC base as block data.

[0032] Since it becomes possible to back up data to a direct tape unit according to this example, without minding a server, high-speed backup of file data is attained. Moreover, since it becomes possible to back up file data to a tape unit, without minding a file system according to this example when it becomes possible for a tape unit to have a file system and to back up file data, a part for the processing overhead in a file system will be cut down in the future, and it becomes accelerable [backup of file data]. Also in the storage 1 of the composition of an example 2 and an example 3, when carrying out this example, it is satisfactory, and the same effect as this example is acquired.

[0033] <example 5> The method of the high-speed remote copy of the file data in this invention is shown in drawing 10. this example describes the case where the unit which manages the storage region of storage is a logical volume. About other cases, the same effect is acquired by applying the view of this example. Drawing 10 shows the method of the remote copy of the file data in the storage 1 of drawing 5 stated in the example 2. A remote copy is technology which copies to the disk array equipment of a site which left geographically the data of the disk array equipment of a certain site, and doubles data. With remote copy technology, when the disk array equipment of one site is downed by the disaster caused by man, the natural disaster, etc., in order to continue the business which is using the data of the disk array equipment, it becomes possible to use the data of the disk array equipment of another [which data have doubled] site, and the availability of a system improves.

[0034] Storage 1-1 and 1-2 are the storage of drawing 5 stated in the example 2. Storage 1-1 and 1-2 are in the data center in the geographically distant place, and each is connected to SAN 9-1 of each Ethernet base, and 9-2. Moreover, SAN 9-1 of the Ethernet base and 9-2 are mutually connected through the Internet 8. this example is using the conventional remote copy technology as the base, the control system of the remote copy between storage 1-1 and 1-2 is fundamentally the same in the conventional remote copy technology and this example describes only the path 106 of the data within the required new processing 105 and the storage at the time of a remote copy here

[0035] The case where the remote copy of the file data is carried out from storage 1-1 to 1-2 is described. The host server 1-1 specifies the directory of the file data made into the object of a remote copy, and publishes a remote copy demand to storage 1-1 through Ethernet port 54-b for file data. The file system 20-1 of the storage 1-1 which received the demand deduces the logical volume for a remote copy from the file directory for a remote copy, and notifies beforehand carrying out the remote copy of the object logical volume by IP (Internet Protocol) communication through Ethernet port 54-b, without minding a file system from Ethernet port 54-a for block data to the file system 20-2 of storage 1-2 (arrow 105 in drawing). As for the file system which received the notice, file data returns the consent to the notice from a file system 20-1 to a file system 20-2, as for 20-2, while notifying the logical volume Management Department 30-2 of being inputted from Ethernet port 54-a for block data, without minding a file system, and the target logical volume. The file system 20-1 which received it notifies the logical volume Management Department 30-1 of the volume for a remote copy.

[0036] The case where the demand whose above-mentioned remote copy demand copies all the file data of the volume for a copy to below from storage 1-1 1-2, and the demand which updates the file data updated by storage 1-2 when the file data in the volume for a copy of storage 1-1 is updated after a copy are included is explained. The logical volume Management Department

30-1 reads the notified volume for a remote copy from a drive, it is block data and the file data radial transfer section 11-1, changes into the data format of a SCSI protocol from the data format of the storage 1 interior, puts the packet of a SCSI protocol on an Internet Protocol packet, and transmits to storage 1-2 by the SAN9 course of the Ethernet base from Ethernet port 54-a. The logical volume Management Department 30-2 which received the data of a remote copy discriminates that it is the remote copy of data from the address of the object logical volume sent with data, and copies object volume. (Arrow 106 in drawing). Moreover, when the data in the volume set as the copy object in storage 1-1 are updated, the updated applicable data are read from a drive, in block data and the file data radial transfer section 11-1, it changes into the data format of a SCSI protocol from the data format of the storage 1 interior, the packet of a SCSI protocol is put on an Internet Protocol packet, and it transmits to storage 1-2 by the SAN9 course of the Ethernet base from Ethernet port 54-a. The logical volume Management Department 30-2 which received the data of a remote copy discriminates that it is the remote copy of file data from the address of the storage 1 interior, the updates the applicable data in object volume (arrow 106 in drawing).

[0037] Since it becomes possible to perform the remote copy of the file data between storage, without minding a file system according to this example, a part for the processing overhead in a file system is cut down, and it becomes possible to accelerate the remote copy of file data. Also in the storage 1 of the composition of an example 1 and an example 3, when carrying out this example, it is satisfactory, and the same effect as this example is acquired.

[0038] [Effect of the Invention] According to this invention, in the mixture environment of the block formal data storage equipment represented by disk array equipment and the file-format data storage equipment represented by NAS, a deployment of drive capacity is possible and the storage with which management was simplified can be offered. Moreover, it becomes possible to offer the storage which can accelerate backup and the copy of file-format data.

.....
[Translation done.]

* NOTICES *

Japan Patent Office is not responsible for any damages caused by the use of this translation.

1. This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
- 2.**** shows the word which can not be translated.
3. In the drawings, any words are not translated.

DESCRIPTION OF DRAWINGS

[Brief Description of the Drawings]

[Drawing 1] It is drawing showing the logical organization of the storage by this invention.
 [Drawing 2] It is drawing showing the mixture environment of disk array equipment and NAS.
 [Drawing 3] It is drawing showing other mixture environment of disk array equipment and NAS.
 [Drawing 4] It is drawing showing other logical organization of the storage by this invention.
 [Drawing 5] It is drawing showing other logical organization of the storage by this invention.
 [Drawing 6] It is drawing showing other logical organization of the storage by this invention.
 [Drawing 7] It is drawing showing the mounting composition of the storage shown in drawing 1.
 [Drawing 8] It is drawing showing the mounting composition of the storage shown in drawing 5.
 [Drawing 9] It is drawing showing the backup method of the file-format data from the storage of this invention to a tape unit.
 [Drawing 10] It is drawing showing how to perform the remote copy of file-format data between the storage of this invention.

[Drawing 11] It is drawing showing the composition of the RAID module shown in drawing 7.

[Drawing 12] It is drawing showing the composition of a file server shown in drawing 7.

[Drawing 13] It is drawing showing the mounting composition of the storage shown in drawing 6.

[Description of Notations]

- 1 Storage
- 2, 9-1, 9-2 SAN
- 3 LAN
- 8 Internet
- 10-a Block data radial transfer section
- 10-b File data radial transfer section
- 11 12 Block data and the file data radial transfer section
- 20 File System
- 30 Logical Volume Management Department
- 35-a, 35-b, 35-c Logical volume
- 40 File Server
- 42 43 RAID module
- 44 Drive
- 46 IP Switch
- 60 Tape Unit
- 150, 151, 152 Input/output controller
- 165 166 Data buffer
- 170 Logical Volume Controller
- 180 Processor

[Translation done.]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2002-351703

(P2002-351703A)

(43)公開日 平成14年12月6日 (2002.12.6)

(51)Int.Cl'	識別記号	F I	マーク*(参考)
G 06 F 12/00	5 0 1	G 06 F 12/00	5 0 1 A 5 B 0 1 8
	5 1 4		5 1 4 E 5 B 0 6 5
	5 3 1		5 3 1 M 5 B 0 8 2
3/06	3 0 1	3/06	3 0 1 N
12/16	3 1 0	12/16	3 1 0 M

審査請求 未請求 請求項の数19 O L (全 14 頁)

(21)出願番号	特願2001-156724(P2001-156724)	(71)出願人	000005108 株式会社日立製作所 東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地
(22)出願日	平成13年5月25日 (2001.5.25)	(72)発明者	藤本 和久 東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内

(74)代理人 100099298
弁理士 伊藤 修 (外1名)
Fターム(参考) 5B018 G04 H04 MA14
5B065 CC02 CD04
5B082 CA01

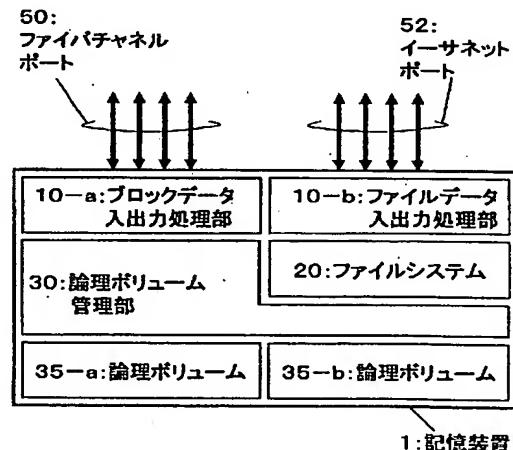
(54)【発明の名称】記憶装置およびファイルデータのバックアップ方法およびファイルデータのコピー方法

(57)【要約】

【課題】 ブロック形式データの記憶装置とファイル形式データの記憶装置の混在環境において、ドライブ容量を有効利用でき、管理容易な記憶装置の提供。

【解決手段】 ブロックデータ入出力処理部10-aはファイバチャネルポート50からのブロックデータ、アドレスを記憶装置1内部のデータフォーマットに変換する。ファイルデータ入出力処理部10-bはイーサネット(登録商標)ポート52からのファイルデータ、アドレスをファイルシステム20のデータフォーマットに変換する。ファイルシステム20はアドレスからの論理ボリューム35-bのアドレスの割り出しとファイルデータのブロックデータへの変換をする。論理ボリューム管理部30は、処理部10-aが送出したアドレスからブロックデータを書き込む論理ボリューム35-aのアドレスを割り出し、このアドレスあるいはファイルシステム20からのアドレスを物理アドレスに変換し、ドライブへのデータの書き込み、読み出しをする。

図1



【特許請求の範囲】

【請求項1】 データを記憶する複数のドライブと、前記複数ドライブ上の記憶領域を管理する手段を有する記憶装置において、

プロックデータの入出力を行うポートと、ファイルデータの入出力を行うポートと、プロックデータの入出力処理手段と、ファイルデータの入出力処理手段と、ファイルデータとプロックデータの相互変換を行う機能を有するファイルシステムを備え、

前記プロックデータの入出力を行うポートから入出力されるデータは、前記プロックデータの入出力処理手段と前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書込みまたは読み出しを行い、

前記ファイルデータの入出力を行うポートから入出力されるデータは、前記ファイルデータの入出力処理手段と前記ファイルシステムと前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書込みまたは読み出しを行うことを特徴とする記憶装置。

【請求項2】 請求項1記載の記憶装置において、

前記記憶装置の記憶領域は、プロックデータとして入出力されるデータを記憶する第一の記憶領域と、ファイルデータとして入出力されるデータを記憶する第二の記憶領域から成ることを特徴とする記憶装置。

【請求項3】 請求項2記載の記憶装置において、

前記記憶装置の記憶領域を前記第一の記憶領域と前記第二の記憶領域に分割する手段を有することを特徴とする記憶装置。

【請求項4】 請求項3記載の記憶装置において、

前記記憶領域を分割する手段が、前記第一の記憶領域の一部を前記第二の記憶領域へ割当て換える手段と、前記第二の記憶領域の一部を前記第一の記憶領域へ割当て換える手段を有することを特徴とする記憶装置。

【請求項5】 請求項1記載の記憶装置において、

前記記憶装置の記憶領域は、プロックデータとして入出力されるデータを記憶する第一の記憶領域と、ファイルデータとして入出力されるデータを記憶する第二の記憶領域と、前記第一及び第二の記憶領域のいずれにも属さない第三の記憶領域から成ることを特徴とする記憶装置。

【請求項6】 請求項5記載の記憶装置において、

前記記憶装置の記憶領域を前記第一の記憶領域と、前記第二の記憶領域と、前記第三の記憶領域に分割する手段を有することを特徴とする記憶装置。

【請求項7】 請求項6記載の記憶装置において、

前記記憶領域を分割する手段が、前記第三の記憶領域の一部を必要に応じて前記第一の記憶領域または前記第二の記憶領域に割当て換える手段を有することを特徴とする記憶装置。

【請求項8】 請求項1乃至請求項7のいずれかの請求項記載の記憶装置において、

前記記憶装置が有する前記ポートの総数は固定されており、その中でプロックデータの入出力を処理するポートの数、及びファイルデータの入出力を処理するポート数が可変であることを特徴とする記憶装置。

【請求項9】 データを記憶する複数のドライブと、前記複数ドライブ上の記憶領域を管理する手段を有する記憶装置において、

インターネットプロトコルパケットの入出力を行う複数のポートと、プロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と、ファイルデータとプロックデータの相互変換を行う機能を有するファイルシステムを備え、前記複数のポートは、プロックデータの入出力を行う第一のポートグループとファイルデータの入出力を行う第二のポートグループに分けられており、

前記第一のポートグループから入出力されるデータは、前記プロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書込みまたは読み出しを行い、

前記第二のポートグループから入出力されるデータは、前記プロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記ファイルシステムと前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書込みまたは読み出しを行うことを特徴とする記憶装置。

【請求項10】 請求項9記載の記憶装置において、前記記憶装置の記憶領域は、プロックデータとして入出力されるデータを記憶する第一の記憶領域と、ファイルデータとして入出力されるデータを記憶する第二の記憶領域から成ることを特徴とする記憶装置。

【請求項11】 データを記憶する複数のドライブと、前記複数ドライブ上の記憶領域を管理する手段を有する記憶装置において、

インターネットプロトコルパケットの入出力を行う複数のポートと、プロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と、ファイルデータとプロックデータの相互変換を行う機能を有するファイルシステムを備え、前記プロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段は入出力されるデータがプロックデータかファイルデータかを識別し、プロックデータあるいはファイルデータとして処理する機能を有しており、

プロックデータはプロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書込みまたは読み出しを行い、ファイルデータは、プロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記ファイルシステムと前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書込みまたは読み出しを行うことを特徴とする記憶装置。

【請求項12】 請求項11記載の記憶装置において、前記記憶装置の記憶領域は、プロックデータとして入出力されるデータを記憶する第一の記憶領域と、ファイルデータとして入出力されるデータを記憶する第二の記憶

装置において、

領域から成ることを特徴とする記憶装置。

【請求項13】 請求項1乃至請求項12のいずれかの請求項記載の記憶装置において、

前記記憶領域を管理する手段が、前記記憶領域を論理ボリュームとして管理することを特徴とする記憶装置。

【請求項14】 請求項2記載の記憶装置と、該記憶装置のブロックデータの入出力を行うポートを介して接続された他のブロックデータを記憶する記憶装置との間でのファイルデータのバックアップ方法であって、

前記請求項2記載の記憶装置の前記記憶領域を管理する手段とブロックデータの入出力処理手段とブロックデータの入出力を行うポートを介して、前記他のブロックデータを記憶する記憶装置に対し、前記請求項2記載の記憶装置のファイルデータを記憶する第二の記憶領域のデータの入出力を行うことを特徴とするファイルデータのバックアップ方法。

【請求項15】 請求項10記載の記憶装置と、該記憶装置のブロックデータの入出力を行うポートを介して接続された他のブロックデータを記憶する記憶装置との間でのファイルデータのバックアップ方法であって、前記請求項10記載の記憶装置の前記記憶領域を管理する手段とブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段とブロックデータ用のインターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記他のブロックデータを記憶する記憶装置に対し、前記請求項10記載の記憶装置のファイルデータを記憶する第二の記憶領域のデータの入出力を行うことを特徴とするファイルデータのバックアップ方法。

【請求項16】 請求項12記載の記憶装置と、該記憶装置のブロックデータの入出力を行うポートを介して接続された他のブロックデータを記憶する記憶装置との間でのファイルデータのバックアップ方法であって、

前記請求項12記載の記憶装置の前記記憶領域を管理する手段とブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段とインターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記他のブロックデータを記憶する記憶装置に対し、前記請求項12記載の記憶装置のファイルデータを記憶する第二の記憶領域のデータの入出力を行うことを特徴とするファイルデータのバックアップ方法。

【請求項17】 第一の前記請求項2記載の記憶装置（以下、第一の記憶装置）と第二の前記請求項2記載の記憶装置（以下、第二の記憶装置）間でファイルデータのコピーを行うコピー方法であって、

予め前記ファイルデータの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置の前記ファイルシステムから前記第二の記憶装置の前記ファイルシステムへ、前記第二の記憶領域内のコピー対象となる部分を通知し、その後、前記記憶領域を管理する手段、ブロックデータの入出力処理手段、及びブロックデータの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置から前記第二の記憶装置へ前記記憶領域のコピー対象部分をコピーすることを特徴とするファイルデータのコピー方法。

トを介して、前記第一の記憶装置から前記第二の記憶装置へ前記記憶領域のコピー対象部分をコピーすることを特徴とするファイルデータのコピー方法。

【請求項18】 第一の前記請求項10記載の記憶装置（以下、第一の記憶装置）と第二の前記請求項10記載の記憶装置（以下、第二の記憶装置）間でファイルデータのコピーを行うコピー方法であって、

予め前記ファイルデータ用のインターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置の前記ファイルシステムから前記第二の記憶装置の前記ファイルシステムへ、前記第二の記憶領域内のコピー対象となる部分を通知し、その後、前記記憶領域を管理する手段、ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段、及びブロックデータ用のインターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置から前記第二の記憶装置へ前記記憶領域のコピー対象部分をコピーすることを特徴とするファイルデータのコピー方法。

10 10 【請求項19】 第一の前記請求項12記載の記憶装置（以下、第一の記憶装置）と第二の前記請求項12記載の記憶装置（以下、第二の記憶装置）間でファイルデータのコピーを行うコピー方法であって、

予め前記インターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置の前記ファイルシステムから前記第二の記憶装置の前記ファイルシステムへ、前記第二の記憶領域内のコピー対象となる部分を通知し、その後、前記記憶領域を管理する手段、ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段、及びインターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置から前記第二の記憶装置へ前記記憶領域のコピー対象部分をコピーすることを特徴とするファイルデータのコピー方法。

20 20 【請求項20】 第一の前記請求項12記載の記憶装置（以下、第一の記憶装置）と第二の前記請求項12記載の記憶装置（以下、第二の記憶装置）間でファイルデータのコピーを行うコピー方法であって、

予め前記インターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置の前記ファイルシステムから前記第二の記憶装置の前記ファイルシステムへ、前記第二の記憶領域内のコピー対象となる部分を通知し、その後、前記記憶領域を管理する手段、ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段、及びインターネットプロトコルパケットの入出力を行うポートを介して、前記第一の記憶装置から前記第二の記憶装置へ前記記憶領域のコピー対象部分をコピーすることを特徴とするファイルデータのコピー方法。

30 30 【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】 本発明は、データをドライブに格納する記憶装置、より詳細にはブロックデータ形式でデータの入出力を行う記憶装置、及びファイルデータ形式でデータの入出力を行う記憶装置に関する。

【0002】

40 40 【従来の技術】 現在の情報化社会では、インターネットを介した企業間電子商取引やサプライチェーンマネジメントに代表される企業間連携の普及によりデータ活用が企業戦略上重要な役割を担っている。こうした背景の中、情報を蓄えるストレージシステムはITプラットフォームの中心的存在となっている。また、情報量の爆発的な増加に伴いストレージシステムの維持、管理に要するコストも急激に増加している。このため、各企業はストレージシステム及びそれに繋がるサーバ群をデータセンターの中に集中化し、各種サーバからのデータ共有を可能にしてデータの一元管理を行うとともに、システム全体

の運用、保守、管理を容易にし、TCO (Total Cost of Ownership) を削減する傾向にある。

【0003】各種サーバ群からストレージ群に蓄えられたデータを共有する方法としては、サーバとストレージ間を接続するインターフェースであるファイバチャネルとファイバチャネル用のスイッチを用いて、複数のサーバと複数のストレージ間を多対多で接続するストレージ専用のネットワークであるストレージ・エリア・ネットワーク（以下、SAN (Storage Area Network) と略す）が知られている。サーバ上で実行されるアプリケーションは、データをファイル形式のデータとして扱う一方、ディスクアレイに代表されるSANに繋がるストレージはデータをブロック形式のデータとしてデータの入出力を行う。したがって、サーバとストレージとの間でデータの入出力を行う際は、サーバ上のファイルシステムがファイル形式のデータをブロック形式のデータに変換し、SANを介してストレージへの入出力を行う。

【0004】一方最近では、ネットワーク接続型ストレージ（以下NAS (Network Attached Storage) と略す）が、各種サーバからストレージに蓄えられたデータを共有する方法として急速に普及してきている。NASは、ストレージ内にファイルシステムを持ち、サーバとNASの間はファイル形式のデータとしてデータの入出力が行われ、NAS内のファイルシステムにおいてファイル形式のデータをブロック形式のデータに変換してドライブに記憶する。したがってNASは、サーバ間で通信を行う一般的なネットワークとして浸透しているLAN (Local Area Network) に接続される。上記のように、データを共有する手段としてSAN及びNASが普及してきており、図2に示すように、データセンタ内で、FC（ファイバチャネル）ベースのSAN2に繋がるディスクアレイ装置6に代表されるストレージとLAN3に繋がるNAS7が混在する環境が広まっている。

【0005】また、上記でSANはブロック形式のデータのやり取りを行うファイバチャネルをベースとしたネットワークであると述べたが、現在、LAN3を介して行われるホストサーバ1間の通信において一般的に使われているインターネットプロトコル（以下IP (Internet Protocol) と略す）通信を利用して、ホストサーバとストレージ間のブロック形式のデータの入出力を行うための方式の標準化が進められており、将来的には、イーサネットをベースとしたSAN9が普及してくると考えられている。この場合、図3に示すような形態でディスクアレイ装置6とNAS7が混在する環境になることが考えられる。LAN3に繋がっているNAS7は、ホストサーバ1との間で大量のデータのやり取りを行うため、LAN3の負荷を圧迫し、重要な

なホストサーバ1間の通信を阻害する可能性が十分にある。したがって、イーサネットベースのSAN9が普及した場合、図3に示すNAS7はイーサネットベースのSAN9の方に接続される形態が考えられる。

【0006】

【発明が解決しようとする課題】図2、図3に示すように、形態はそれぞれ異なるものの、データセンターの中でディスクアレイ装置6とNAS7が混在する環境が今後ますます普及していくと考えられている。このように異種システムが別個に存在する環境では、システムの保守・管理が複雑になるという問題がある。また、ディスクアレイ装置6とNAS7どちらにおいても、ドライブに記憶するのはブロック形式のデータであるので、データを記憶するためのドライブを共用することは理論的に可能である。しかしながら、従来は別個のシステムであったためドライブを共用することが難しいという問題があった。また、NASでは他の記憶装置とのデータのやり取りにファイルシステムを介するため、ファイルシステムを介さないでブロック形式のデータを直接やり取りするディスクアレイ装置等の記憶装置に比べて、データのバックアップやコピーが遅いという問題があった。本発明の目的は、ドライブ容量の有効利用が可能で、且つシステムの管理が容易な記憶装置を提供し、記憶装置のTCOを削減することにある。より具体的には、本発明の目的は、ディスクアレイ装置に代表されるブロック形式データの記憶装置とNASに代表されるファイル形式データの記憶装置の混在環境において、ドライブ容量の有効利用が可能で、且つ管理が簡単化された記憶装置を提供すること、また、ファイル形式データのバックアップ及びコピーを高速化可能な記憶装置を提供することにある。

【0007】

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため、本発明では、データを記憶する複数のドライブと、前記複数ドライブ上の記憶領域を管理する手段を有する記憶装置において、ブロックデータの入出力を行うポート、ファイルデータの入出力を行うポート、ブロックデータの入出力処理手段、ファイルデータの入出力処理手段、及びファイルデータとブロックデータの相互変換を行う機能を有するファイルシステムを備え、前記ブロックデータの入出力をを行うポートから入出力されるデータは、前記ブロックデータの入出力処理手段と前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを行い、前記ファイルデータの入出力をを行うポートから入出力されるデータは、前記ファイルデータの入出力処理手段と前記ファイルシステムと前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを行うようにしている。また、前記記憶装置の記憶領域は、ブロックデータとして入出力されるデータを記憶する第一の記憶領域と、ファイルデータと

して入出力されるデータを記憶する第二の記憶領域から成っており、前記記憶装置の記憶領域を前記第一の記憶領域と前記第二の記憶領域に分割する手段を有し、前記記憶領域を分割する手段が、前記第一の記憶領域の一部を前記第二の記憶領域へ割当て換える手段、及び前記第二の記憶領域の一部を前記第一の記憶領域へ割当て換える手段を有するようにしている。また、前記記憶装置の記憶領域は、ブロックデータとして入出力されるデータを記憶する第一の記憶領域、ファイルデータとして入出力されるデータを記憶する第二の記憶領域、及び前記第一及び第二の記憶領域のいずれにも属さない第三の記憶領域から成っており、前記記憶装置の記憶領域を前記第一の記憶領域、前記第二の記憶領域、及び前記第三の記憶領域に分割する手段を有し、前記記憶領域を分割する手段が、前記第三の記憶領域の一部を必要に応じて前記第一の記憶領域または前記第二の記憶領域に割当て換える手段を有するようにしている。また、前記記憶装置が有する前記ポートの総数は固定されており、その中でブロックデータの入出力を処理するポートの数、及びファイルデータの入出力を処理するポート数を可変とするようにしている。また、データを記憶する複数のドライブと、前記複数ドライブ上の記憶領域を管理する手段を有する記憶装置において、インターネットプロトコルパケットの入出力をを行う複数のポート、ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段、及びファイルデータとブロックデータの相互変換を行う機能を有するファイルシステムを備え、前記複数のポートは、ブロックデータの入出力をを行う第一のポートグループとファイルデータの入出力をを行う第二のポートグループに分けられており、前記第一のポートグループから入出力されるデータは、前記ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを行い、前記第二のポートグループから入出力されるデータは、前記ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記ファイルシステムと前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを行うようにしている。また、データを記憶する複数のドライブと、前記複数ドライブ上の記憶領域を管理する手段を有する記憶装置において、インターネットプロトコルパケットの入出力をを行う複数のポート、ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段、及びファイルデータとブロックデータの相互変換を行う機能を有するファイルシステムを備え、前記ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段は入出力されるデータがブロックデータかファイルデータかを識別し、ブロックデータあるいはファイルデータとして処理する機能を有しており、ブロックデータはブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを行い、

ファイルデータは、ブロックデータ及びファイルデータの入出力処理手段と前記ファイルシステムと前記記憶領域を管理する手段を介して前記記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを行うようにしている。

【0008】

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を図面を用いて説明する。

【実施例1】図1、図4、及び図7に、本発明の一実施例を示す。本実施例では、記憶装置の記憶領域を管理する単位が論理ボリュームである場合について述べる。他の場合についても、本実施例の考え方を適用することにより、同様の効果が得られる。図1は記憶装置1の論理構成を示している。記憶装置1は、4つのファイバチャネルポート50、4つのイーサネットポート52、ブロックデータ入出力処理部10-a、ファイルデータ入出力処理部10-b、論理ボリューム管理部30、ファイルシステム20、論理ボリューム35-a、bから構成される。論理ボリューム35-a、bは、論理ボリューム管理部30により複数のドライブの物理アドレス上に形成され、論理ボリューム管理部30はこの複数ドライブ上の記憶領域を管理し、論理ボリューム管理部30内に論理ボリュームのアドレスとドライブ上の物理アドレスを対応づけるテーブル（以下、アドレス変換テーブルと略す）が保持される（図示していない）。論理ボリュームは、ブロック形式のデータ（以下、ブロックデータと略す）記憶用の論理ボリューム35-aと、ファイル形式のデータ（以下、ファイルデータと略す）記憶用の論理ボリューム35-bに分ける。ここで、ファイバチャネルポート50はこれに限らず、例えばSCSIポート等のブロックデータの入出力が可能なポートであれば問題ない。また、イーサネットポートはこれに限らず、ファイルデータの入出力が可能なポートであれば問題ない。

【0009】図7に、図1の論理構成の主な実装構成例の1つを示す。記憶装置1は、それぞれ1つのファイバチャネルポート50を有する4つのRAIDモジュール42と、4つのイーサネットポート52を有する1つのファイルサーバ40と、複数のドライブ44から成る。ファイルサーバ40と4つのRAIDモジュール42は

4本のファイバチャネル4で接続される。ここで、上記個数は一実施例に過ぎず、個数を上記に限定するものでは無い。図1の論理構成と図7の実装構成との対応関係を説明すると、図1におけるブロックデータ入出力処理部（10-a）と論理ボリューム管理部（30）とが図7におけるRAIDモジュール（42）にほぼ対応しており、図1におけるファイルデータ入出力処理部（10-b）とファイルシステム（20）とが図7におけるファイルサーバ（40）にほぼ対応しており、ファイルサーバ（40）の出力はファイバチャネルによりRAIDモジュール（42）に接続される。論理ボリューム（3

5-a, 35-b) がドライブ(44)に対応している。

【0010】ここで、記憶装置の物理的サイズの制限から、記憶装置1が有するポートの総数は8つに固定されるが、RAIDモジュール42の数を増やすことで、ファイバチャネルポート50の数を増やすことができる。この場合、ファイバチャネルポートの増加分だけファイルサーバに繋がるイーサネットポート52の数を減らす。ファイバチャネルポート50の数は、1つのRAIDモジュール42に繋がるファイバチャネルポート50の数を増やすことによっても増やせる。逆に、ファイルサーバ40に繋がるイーサネットポート52の数を増やす場合、その増加分だけRAIDモジュール42に繋がるファイバチャネルポート50の数を減らす。こうすることにより、ユーザの要求に応じて、ファイバチャネルポート50の数とイーサネットポート52の数を設定することが可能になる。

【0011】図11に示すように、RAIDモジュール42は、ファイバチャネル4でファイバチャネルポート50及び図12に示すファイルサーバからのファイバチャネルに繋がる入出力コントローラ150と、ファイバチャネル4でドライブ44に繋がるドライブコントローラ160と、論理ボリュームコントローラ170と、データバッファ165から成る。入出力コントローラ150では、ブロックデータの入出力処理を行う。またドライブコントローラ160では、ドライブへのブロックデータの書き込み及び読み出し処理を行う。またデータバッファ165では、入出力コントローラ150とドライブコントローラ160間でのデータのバッファリングを行う。また論理ボリュームコントローラ170では、論理ボリューム構成テーブルを保持し、そのテーブルにより要求されるブロックデータと論理ボリュームの対応付けを行う。また、ブロックデータの論理アドレスと物理アドレスの変換を行う。

【0012】図12に示すように、ファイルサーバ40は、イーサネット5でイーサネットポート52に繋がる入出力コントローラ151と、ファイバチャネル4でRAIDモジュール42に繋がる入出力コントローラ152と、プロセッサ180と、データバッファ166から成る。入出力コントローラ151では、ファイルデータの入出力処理を行う。また入出力コントローラ152では、RAIDモジュール42へのブロックデータの書き込み及び読み出し処理を行う。またデータバッファ166では、入出力コントローラ151と入出力コントローラ152間でのデータのバッファリングを行う。またプロセッサ180では、OSとしてUNIX(登録商標)が動作しており、そのファイルシステムとしてNFS(Network File System)が動作している。このファイルシステムがホストサーバからアクセスされるファイルデータをブロックデータのアドレス

に変換する処理を行う。ここで、OSはUNIXに限らず、またファイルシステムもNFSに限らない。ホストサーバからファイルIO(ファイル形式データの入出力要求)を受け取り、それをブロックIO(ブロック形式データの入出力要求)に変換してRAIDモジュール42へアクセスする機能を有していれば問題無い。

【0013】ブロックデータ用論理ボリューム35-aとファイルデータ用論理ボリューム35-bの割当ては、記憶装置1内の構成情報を設定/管理するサービス

10 プロセッサ(以下、SVP(Service Processor)と略す)から、各論理ボリュームの割当てを示す記憶装置1内の論理ボリューム構成テーブルを設定することにより行う。サービスプロセッサとしては、例えば、記憶装置1とLANで接続するノートパソコンが利用できる。サービスプロセッサは図11に示す論理ボリュームコントローラ170にアクセスを行う。記憶装置1の初期設定時には、総論理ボリュームの内、必要な数の論理ボリュームをブロックデータ用に、残りの数の論理ボリュームをファイルデータ用に割当てる。記憶装置1を稼動後、例えばブロックデータ用論理ボリューム35-aの空きが無くなり、ファイルデータ用論理ボリューム35-bに未使用的論理ボリュームがある場合、サービスプロセッサから論理ボリューム構成テーブルを書き換えることにより、未使用的ファイルデータ用論理ボリューム35-bの内、必要な数の論理ボリュームをブロックデータ用論理ボリューム35-aに割当てる。当然のことであるが、この逆の場合にも論理ボリューム構成テーブルを書き換えることにより、論理ボリュームの割当てを変更する。

30 【0014】以下、ブロックデータ及びファイルデータの書き込み及び読み出し時の各部の動作について示す。ブロックデータを書き込む場合、ブロックデータはファイバチャネルポート50から入力する。次に、ブロックデータ入出力処理部10-aで、ファイバチャネルのプロトコル処理を行い、ファイバチャネル用のデータフォーマットから記憶装置1内部のデータフォーマットに変換する。論理ボリューム管理部30では、データといっしょに送られてきたアドレスからブロックデータを書き込むべき論理ボリューム35-aのアドレスを割り出す。その後ブロックデータを、論理ボリューム管理部30内のアドレス変換テーブルにより指定されるドライブ上の物理アドレスに書き込む。

【0015】ブロックデータを読み出す場合、ホストコンピュータから指定されたブロックデータのアドレスからブロックデータを読み出すべき論理ボリューム35-aのアドレスを割り出す。その後、論理ボリューム管理部30内のアドレス変換テーブルにより指定されるドライブ上の物理アドレスからデータを読み出し、ブロックデータ入出力処理部10-aで、記憶装置1内部のデータフォーマットからファイバチャネル用のデータフォー

マットに変換し、ファイバチャネルのプロトコル処理を行った後、ファイバチャネルポート50から出力する。

【0016】ファイルデータを書き込む場合、ファイルデータはイーサネットポート52から入力する。次に、ファイルデータ入出力処理部10-bで、インターネットプロトコル処理を行い、ファイルシステム20用のデータフォーマットに変換する。ファイルシステム20では、ファイルデータからデータを記憶する論理ボリューム35-bのアドレスを割り出し、ファイルデータをブロックデータに変換する。その後、論理ボリューム管理部30内のアドレス変換テーブルにより指定されるドライブ上の物理アドレスに書き込む。

【0017】ファイルデータを読み出す場合、ファイルシステム20ではホストコンピュータから指定されたファイルデータから論理ボリューム35-bのアドレスを割り出す。その後、論理ボリューム管理部30内のアドレス変換テーブルにより指定されるドライブ上の物理アドレスからブロックデータを読み出し、ファイルシステム20においてファイルデータに変換し、ファイルデータ入出力処理部10-bで、ファイルシステム20用のデータフォーマットからインターネットプロトコル用のデータフォーマットに変換し、イーサネットポート52から出力する。

【0018】本実施例によれば、図2に示すディスクアレイ装置6とNAS7を1つのシステムの中で混在させ、ブロックデータとファイルデータを記憶するドライブを共用することが可能となるため、ドライブ容量の有効利用が可能となる。また、それによりシステムの管理が簡単化される。これらにより記憶装置のTCOを削減することが可能となる。

【0019】また本実施例において、図4に示すような論理ボリュームの割当てを行うこともできる。すなわち、論理ボリュームをブロックデータ記憶用の論理ボリューム35-a、ファイルデータ記憶用の論理ボリューム35-b、及びどちらにも属さない論理ボリューム35-cに分ける。論理ボリュームの割当てには、図1において説明した方法と同様に、サービスプロセッサで論理ボリューム管理部30内の論理ボリューム構成テーブルを設定することにより行う。記憶装置1を稼動後、例えばブロックデータ用論理ボリューム35-aの空きが無くなった場合、サービスプロセッサから論理ボリューム構成テーブルを書き換えることにより、論理ボリューム35-cの内、必要な数の論理ボリュームをブロックデータ用論理ボリューム35-aに割当て換える。ファイルデータ用論理ボリューム35-bの空きが無くなった場合も同様である。また、サービスプロセッサから論理ボリューム構成テーブルを書き換えることにより、論理ボリューム35-aまたは35-bの内、未使用の論理ボリューム、あるいは使用しなくなった論理ボリュームを論理ボリューム35-cに割当て換えることもでき

る。図4の割当て方法によれば、ブロックデータ用論理ボリューム35-a及びファイルデータ用論理ボリューム35-bの両方に空きがなくなった場合でも、新たに論理ボリュームを追加することが可能となる。

【0020】《実施例2》図5及び図8に、本発明の他の実施例を示す。本実施例では、記憶装置の記憶領域を管理する単位が論理ボリュームである場合について述べる。他の場合についても、本実施例の考え方を適用することにより、同様の効果が得られる。図5は記憶装置1の他の論理構成を示している。図5に示す記憶装置1の論理構成は、図1のブロックデータ入出力処理部10-aとファイルデータ入出力処理部10-bが統合されブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部となること、ポートとして4つのブロックデータ用イーサネットポート54-aと4つのファイルデータ用イーサネットポート54-bを有することを除いて、実施例1の図1に示す構成と同様である。イーサネットポートはこれに限らず、インターネットプロトコルパケットの入出力が可能なポートであれば問題ない。

【0021】図8に、図5の論理構成の主な実装構成例の1つを示す。記憶装置1は、それぞれ1つのイーサネットポート54-aを有する4つのRAIDモジュール43と、4つのイーサネットポート54-bを有する1つのファイルサーバ40と、複数のドライブ44から成る。ファイルサーバ40と4つのRAIDモジュール43は4本のイーサネット5で接続される。ここで、上記個数は一実施例に過ぎず、個数を上記に限定するものではない。ここで、記憶装置の物理的サイズの制限から、記憶装置1が有するポートの総数は8つに固定される

が、RAIDモジュール43の数を増やすことで、イーサネットポート54-aの数を増やすことができる。この場合、イーサネットポート54-aの増加分だけファイルサーバに繋がるイーサネットポート54-bの数を減らす。イーサネットポート54-aの数は、1つのRAIDモジュール43に繋がるイーサネットポート54-aの数を増やすことによっても増やせる。逆に、ファイルサーバ40に繋がるイーサネットポート54-bの数を増やす場合、その増加分だけRAIDモジュール43に繋がるイーサネットポート54-aの数を減らす。

こうすることにより、ユーザの要求に応じて、イーサネットポート54-aの数とイーサネットポート54-bの数を設定することが可能になる。

【0022】RAIDモジュール43の構成は、図11に示すRAIDモジュール42において、入出力コントローラ150に繋がるファイバチャネル4をイーサネット5に置き換えた構成となる。入出力コントローラ150は、イーサネットポート54-aからのブロックデータと、イーサネットポート54-bからのファイルデータをファイルサーバ40で変換して得られたブロックデータとを入力する。そして、入出力コントローラ150

にインターネットプロトコルパケットを処理する機能を新たに付加する。入出力コントローラ150では、例えばSCSIのように、ブロックデータのやり取りを行うSCSIプロトコルのパケットを内部に載せたインターネットプロトコルパケットを処理し、インターネットプロトコル内のSCSIプロトコルのパケットを取り出したり、SCSIプロトコルのパケットをインターネットプロトコルパケット上に載せる。さらに、SCSIプロトコルのパケット内のブロックデータの入出力処理を行う。他の部位の処理はRAIDモジュール42と同様である。ファイルサーバ40は、図12に示す構成と同様である。論理ボリュームの割当て方法は、実施例1と同様である。

【0023】以下、ブロックデータ及びファイルデータの書き込み及び読み出し時の各部の動作について示す。ブロックデータを書き込む場合、ブロックデータはブロックデータ用イーサネットポート54-aから入力する。次に、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11で、インターネットプロトコル処理を行い、インターネットプロトコルパケットからSCSIプロトコルのパケットを取り出し、さらにSCSIプロトコルのパケット内からブロックデータを取り出し、記憶装置1内部のデータフォーマットに変換する。その後の処理は、実施例1と同様である。

【0024】ブロックデータを読み出す場合、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11で、インターネットプロトコル処理を行い、インターネットプロトコルパケットからSCSIプロトコルのパケットを取り出し、さらに読み出すブロックデータのアドレスを割り出す。そのブロックデータのアドレスからブロックデータを読み出すべき論理ボリューム35-aのアドレスを割り出す。その後、論理ボリューム管理部30内のアドレス変換テーブルにより指定されるドライブ上の物理アドレスからデータを読み出し、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11で、記憶装置1内部のデータフォーマットからSCSIプロトコルのデータフォーマットに変換し、SCSIプロトコルのパケットをインターネットプロトコルパケットに載せ、イーサネットポート54-aから出力する。

【0025】ファイルデータを書き込む場合、ファイルデータはイーサネットポート54-bから入力する。次に、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11で、インターネットプロトコル処理を行い、ファイルシステム20用のデータフォーマットに変換する。その後の処理は、実施例1と同様である。

【0026】ファイルデータを読み出す場合、ファイルデータ入出力処理部10-bで行う処理をブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11で行う以外は、実施例1と同様である。本実施例によれば、図3に示すディスクアレイ装置6とNAS7を1つのシステムの中

で混在させ、ブロックデータとファイルデータを記憶するドライブを共用することが可能となるため、ドライブ容量の有効利用が可能となる。また、それによりシステムの管理が簡略化される。これらにより記憶装置のTCOを削減することが可能となる。また本実施例においても、図4に示すような論理ボリュームの割当てを行うことができる。

【0027】《実施例3》図6及び図13に、本発明の他の実施例を示す。本実施例では、記憶装置の記憶領域を管理する単位が論理ボリュームである場合について、述べる。他の場合についても、本実施例の考え方を適用することにより、同様の効果が得られる。図6は記憶装置1の他の論理構成を示している。図6に示す記憶装置1の論理構成は、ポートとして4つのブロックデータ及びファイルデータ共用のイーサネットポート56を有することを除いて、実施例2の図5に示す構成と同様である。イーサネットポートはこれに限らず、インターネットプロトコルパケットの入出力が可能なポートであれば問題ない。

【0028】図13に、図6の論理構成の主な実装構成例の1つを示す。記憶装置1は、4つのブロックデータ及びファイルデータ共用のイーサネットポート56を有する1つのIP(インターネットプロトコル)スイッチ46と、4つのRAIDモジュール43と、1つのファイルサーバ40と、複数のドライブ44から成る。IPスイッチ46と4つのRAIDモジュール43は4本のイーサネット5で接続される。また、ファイルサーバ40と4つのRAIDモジュール43は4本のファイバチャネル4で接続される。また、IPスイッチ46とファイルサーバ40は2本のイーサネット5で接続される。IPスイッチ46は、イーサネットポート56から入力されたデータがブロックデータであるか、ファイルデータであるかを判定し、ブロックデータの場合にはRAIDモジュール43に出力し、ファイルデータの場合にはファイルサーバ40に出力する。ファイルサーバ40ではファイルデータをブロックデータに変換しRAIDモジュール43に出力する。ここで、上記の個数は一実施例に過ぎず、個数を上記に限定するものではない。RAIDモジュール43は、実施例2で述べたRAIDモジュール43の構成、機能と同様である。ファイルサーバ40は、図12に示す構成と同様である。論理ボリュームの割当て方法は、実施例1と同様である。

【0029】以下、ブロックデータ及びファイルデータの書き込み及び読み出し時の各部の動作について示す。本実施例では、ブロックデータ及びファイルデータとも共用のイーサネットポート56から入力する。そして、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部において、インターネットプロトコル処理を行い、インターネットプロトコルパケット内のTCPパケット内に示されているポート番号により、ブロックデータ用のパケット

か、あるいはファイルデータ用のパケットかを識別する。その後の処理は、ブロックデータ、あるいはファイルデータのいずれかに応じて実施例2で示した動作と同様の動作を行う。本実施例によれば、図3に示すディスクアレイ装置6とNAS7を1つのシステムの中で混在させ、ブロックデータとファイルデータを記憶するドライブを共用することが可能となるため、ドライブ容量の有効利用が可能となる。また、それによりシステムの管理が簡単化される。これらにより記憶装置のTCOを削減することが可能となる。また、本実施例においても、図4に示すような論理ボリュームの割当てを行うことができる。

【0030】《実施例4》図9に本発明におけるファイルデータの高速バックアップの方法を示す。本実施例では、記憶装置の記憶領域を管理する単位が論理ボリュームである場合について、述べる。他の場合についても、本実施例の考え方を適用することにより、同様の効果が得られる。図9は、実施例1で述べた図1の記憶装置1のファイルデータをFC(ファイバチャネル)ベースのSAN2経由でテープ装置60にバックアップする例を示している。テープ装置60はファイバチャネル4のインターフェースを有し、ブロックデータの書き込み/読み出しを行う。ホストサーバ1はファイバチャネル4とイーサネット5の両方のインターフェースを有する。ホストサーバ1は、LAN3、イーサネットポート52経由で、バックアップを行うファイルデータのディレクトリを指定してバックアップ要求を記憶装置1に対して発行する。要求を受けたファイルシステム20はバックアップ対象ファイルディレクトリからバックアップ対象の論理ボリュームを割り出し、論理ボリューム管理部30へ対象ボリュームを通知し、ブロックデータとしてバックアップするよう要求を発行する。その要求を受けた論理ボリューム管理部30は、アドレス変換テーブルにより指定される要求論理ボリュームのドライブ上の物理アドレスからデータを読み出す。読み出したデータをブロックデータ入出力処理部10-aで、記憶装置1内部のデータフォーマットからファイバチャネル用のデータフォーマットに変換し、ファイバチャネルのプロトコル処理を行った後、ファイバチャネルポート50からFCベースのSAN2経由でテープ装置60へ転送し、記録す

る。

【0031】本実施例の特徴は、図9に示すデータ経路101により、ファイルシステム20を介さずにファイルデータのバックアップを行うことである。一般的にテープ装置はブロックデータの書き込み/読み出しができないため、ファイルデータのバックアップを行う場合、ファイルシステムを有するサーバを介してブロックデータとしてテープ装置にデータをバックアップする必要があった。図9により説明すると、ホストサーバ1がバックアップ対象のファイルデータをLAN3経由で記

憶装置1から読み出し、ブロックデータとしてFCベースのSAN経由でテープ装置60に書き込むという方法である。

【0032】本実施例によれば、サーバを介さずに直接テープ装置にデータをバックアップすることが可能となるため、ファイルデータの高速なバックアップが可能となる。また、将来的にテープ装置がファイルシステムを有し、ファイルデータをバックアップすることが可能になつた場合においても、本実施例によれば、ファイルデータをファイルシステムを介さずにテープ装置へバックアップすることが可能となるため、ファイルシステムにおける処理オーバヘッド分が削減され、ファイルデータのバックアップの高速化が可能となる。実施例2及び実施例3の構成の記憶装置1においても、本実施例を実施する上で問題はなく、本実施例と同様の効果が得られる。

【0033】《実施例5》図10に本発明におけるファイルデータの高速リモートコピーの方法を示す。本実施例では、記憶装置の記憶領域を管理する単位が論理ボリュームである場合について、述べる。他の場合についても、本実施例の考え方を適用することにより、同様の効果が得られる。図10は、実施例2で述べた図5の記憶装置1におけるファイルデータのリモートコピーの方法を示している。リモートコピーは、あるサイトのディスクアレイ装置のデータを地理的に離れたサイトのディスクアレイ装置にコピーしてデータの二重化を行う技術である。リモートコピー技術により、人災、自然災害等で1つのサイトのディスクアレイ装置がダウンした場合、そのディスクアレイ装置のデータを使用している業務を継続するために、データが二重化されているもう一方のサイトのディスクアレイ装置のデータを使用することが可能となり、システムの可用性が向上する。

【0034】記憶装置1-1、1-2は実施例2で述べた図5の記憶装置である。記憶装置1-1と1-2は地理的に離れた場所にあるデータセンタ内にあり、それらが個々のイーサネットベースのSAN9-1、9-2に接続されている。また、イーサネットベースのSAN9-1と9-2はインターネット8を介して互いに接続されている。本実施例は従来のリモートコピー技術をベースとしており、記憶装置1-1と1-2間でのリモートコピーの制御方式は基本的に従来のリモートコピー技術と同じであり、ここでは、本実施例で必要な新たな処理105、及びリモートコピー時の記憶装置内でのデータの経路106についてのみ述べる。

【0035】記憶装置1-1から1-2へファイルデータをリモートコピーする場合について述べる。ホストサーバ1-1はリモートコピーの対象とするファイルデータのディレクトリを指定してリモートコピー要求を、ファイルデータ用イーサネットポート54-bを介して記憶装置1-1に対して発行する。要求を受けた記憶装置

1-1のファイルシステム20-1は、リモートコピー対象のファイルディレクトリからリモートコピー対象の論理ボリュームを割り出し、イーサネットポート54-bを介したIP(インターネットプロトコル)通信により、ブロックデータ用のイーサネットポート54-aからファイルシステムを介さずに対象論理ボリュームをリモートコピーすることを、予め記憶装置1-2のファイルシステム20-2に通知する(図中矢印105)。通知を受けたファイルシステムは20-2は、ファイルデータがファイルシステムを介さずにブロックデータ用のイーサネットポート54-aから入力されることと対象となる論理ボリュームを、論理ボリューム管理部30-2に通知するとともに、ファイルシステム20-1からの通知に対する了承をファイルシステム20-1に返送する。それを受けたファイルシステム20-1は、論理ボリューム管理部30-1へリモートコピー対象ボリュームを通知する。

【0036】以下に、上記リモートコピー要求が、記憶装置1-1から1-2へコピー対象ボリュームの全ファイルデータをコピーする要求と、コピー後に、記憶装置1-1のコピー対象ボリューム内のファイルデータが更新されたとき、記憶装置1-2に更新されたファイルデータの更新をする要求とを含む場合について、説明する。論理ボリューム管理部30-1は、通知されたリモートコピー対象ボリュームをドライブから読み出し、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11-1で、記憶装置1内部のデータフォーマットからSCSIプロトコルのデータフォーマットに変換し、SCSIプロトコルのパケットをインターネットプロトコルパケットに載せ、イーサネットポート54-aからイーサネットベースのSAN9経由で記憶装置1-2へ転送する。リモートコピーのデータを受け取った論理ボリューム管理部30-2は、データとともに送られる対象論理ボリュームのアドレスからファイルデータのリモートコピーであることを識別し、対象ボリュームのコピーをする。(図中矢印106)。また、記憶装置1-1内のコピー対象となったボリューム内のデータが更新された場合には、更新された該当データをドライブから読み出し、ブロックデータ及びファイルデータ入出力処理部11-1で、記憶装置1内部のデータフォーマットからSCSIプロトコルのデータフォーマットに変換し、SCSIプロトコルのパケットをインターネットプロトコルパケットに載せ、イーサネットポート54-aからイーサネットベースのSAN9経由で記憶装置1-2へ転送する。リモートコピーのデータを受け取った論理ボリューム管理部30-2は、データとともに送られる対象論理ボリュームのアドレスからファイルデータのリモートコピーであることを識別し、対象ボリューム内の該当データを更新する(図中矢印106)。

【0037】本実施例によれば、記憶装置間でのファイ

ルデータのリモートコピーを、ファイルシステムを介さずにすることが可能となるため、ファイルシステムにおける処理オーバヘッド分が削減され、ファイルデータのリモートコピーを高速化することが可能となる。実施例1及び実施例3の構成の記憶装置1においても、本実施例を実施する上で問題はなく、本実施例と同様の効果が得られる。

【0038】

【発明の効果】本発明によれば、ディスクアレイ装置に代表されるブロック形式データの記憶装置とNASに代表されるファイル形式データの記憶装置の混在環境において、ドライブ容量の有効利用が可能で、且つ管理が簡単化された記憶装置を提供することができる。また、ファイル形式データのバックアップ及びコピーを高速化可能な記憶装置を提供することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による記憶装置の論理構成を示す図である。

【図2】ディスクアレイ装置とNASの混在環境を示す図である。

【図3】ディスクアレイ装置とNASの他の混在環境を示す図である。

【図4】本発明による記憶装置の他の論理構成を示す図である。

【図5】本発明による記憶装置の他の論理構成を示す図である。

【図6】本発明による記憶装置の他の論理構成を示す図である。

【図7】図1に示す記憶装置の実装構成を示す図である。

【図8】図5に示す記憶装置の実装構成を示す図である。

【図9】本発明の記憶装置からテープ装置へのファイル形式データのバックアップ方法を示す図である。

【図10】本発明の記憶装置間でファイル形式データのリモートコピーを行う方法を示す図である。

【図11】図7に示すRAIDモジュールの構成を示す図である。

【図12】図7に示すファイルサーバの構成を示す図である。

【図13】図6に示す記憶装置の実装構成を示す図である。

【符号の説明】

1 記憶装置

2、9-1、9-2 SAN

3 LAN

8 インターネット

10-a ブロックデータ入出力処理部

10-b ファイルデータ入出力処理部

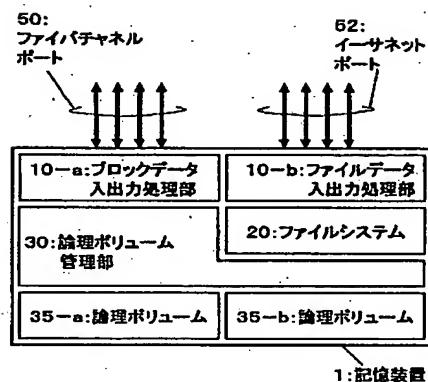
11、12 ブロックデータ及びファイルデータ入出力

處理部
 20 ファイルシステム
 30 論理ボリューム管理部
 35-a、35-b、35-c 論理ボリューム
 40 ファイルサーバ
 42、43 RAIDモジュール
 44 ドライブ

* 46 IPスイッチ
 60 テープ装置
 150、151、152 入出力コントローラ
 165、166 データバッファ
 170 論理ボリュームコントローラ
 180 プロセッサ
 *

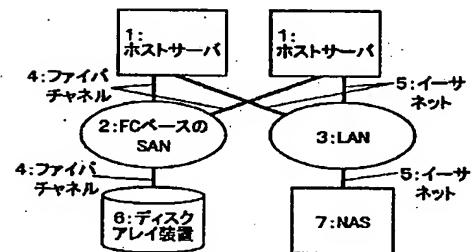
【図1】

図1



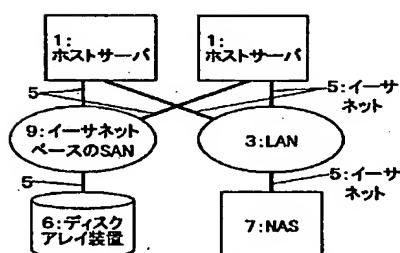
【図2】

図2



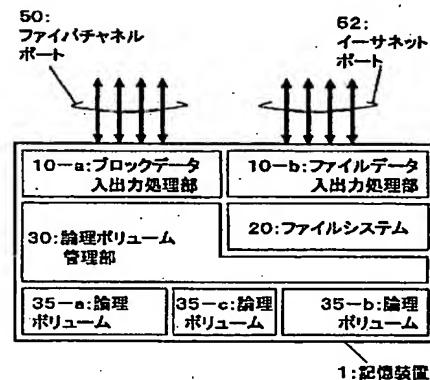
【図3】

図3



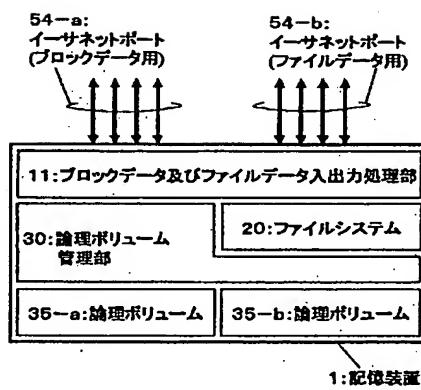
【図4】

図4



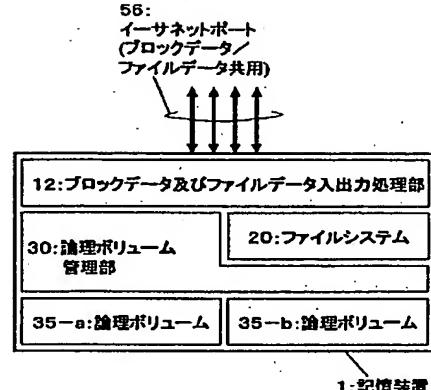
【図5】

図5



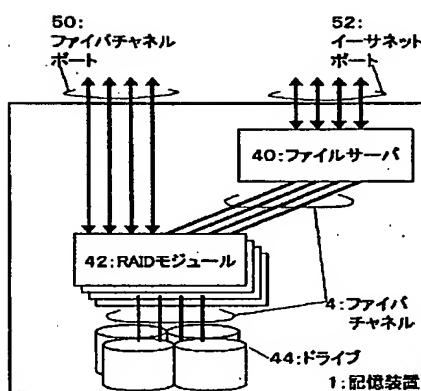
【図6】

図6



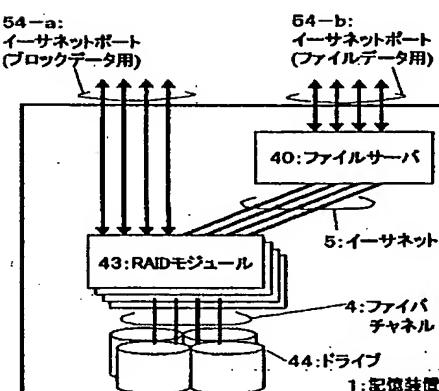
【図7】

図7



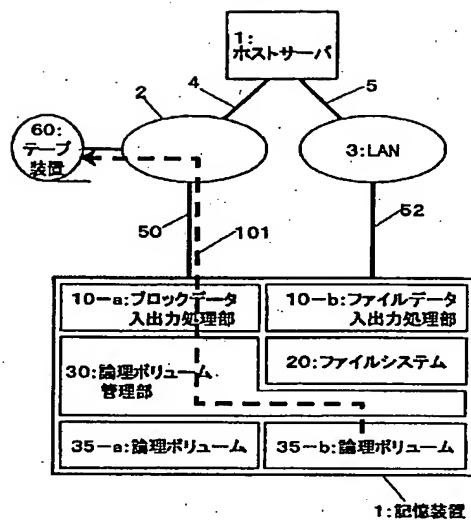
【図8】

図8



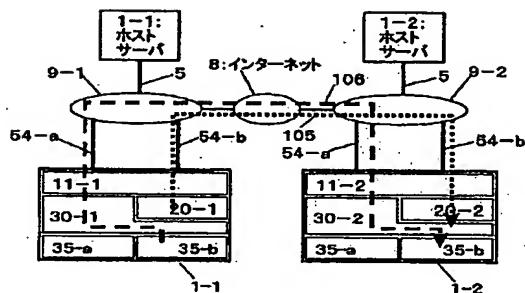
【図9】

図9



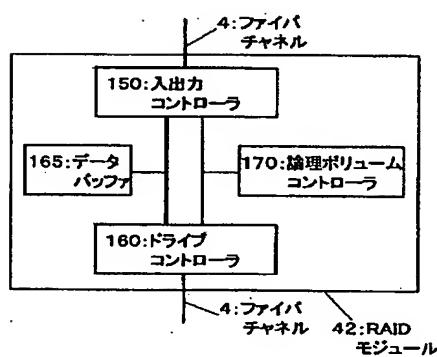
【図10】

図10



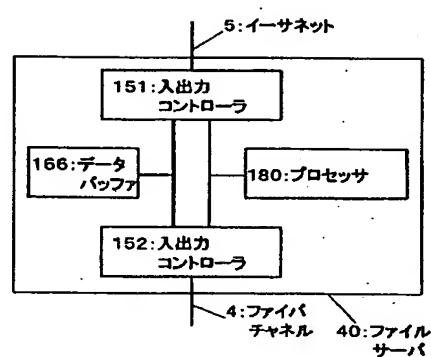
【図11】

図11



【図12】

図12



【図13】

図13

